DATA PROCESSOR

Publication number: JP2005063627

Publication date:

2005-03-10

Inventor:

ITO MASANORI; KUROSAWA YASUYUKI; OKAUCHI

OSAMU; NAKAMURA TADASHI

Applicant:

MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

Classification:

- international:

G10L13/04; G10L19/00; G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; G10L13/00; G10L19/00; G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; (IPC1-7): G11B20/10;

G10L13/04; G10L19/00; G11B20/12; G11B27/00

- european:

Application number: JP20030396946 20031127

Priority number(s): JP20030396946 20031127; JP20020346391 20021128;

JP20020354106 20021205; JP20020359064 20021211; JP20020367961 20021219; JP20030091170 20030328; JP20030103950 20030408; JP20030110103 20030415; JP20030118281 20030423; JP20030131345 20030509; JP20030169071 20030613; JP20030279836 20030725

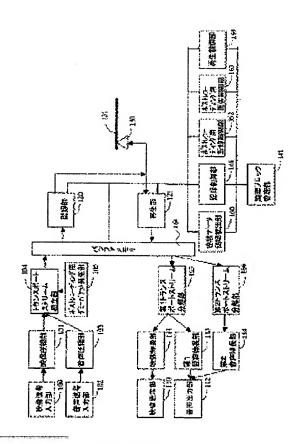
Report a data error here

Abstract of JP2005063627

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a data processor capable of reproducing data without interrupting them.

SOLUTION: The data processor for synchronously reproduces images and sounds from an optical disk recording video data and sound data in respectively different areas. Each area is constituted of one or more unit areas. The data processor comprises a reproduction control part for reading out respective data and instructing the reproduction of images and sounds on the basis of the read data, a head for reading out data in each unit area on the basis of an instruction and a sound buffer and an image buffer for respectively storing sound data and video data. After instructing the reading of voice data from a prescribed unit area, the reproduction control part instructs the reading of reproducible video data from n unit areas over a first period corresponding to (n+2) times (n: an integer >=2) the maximum time required for the movement of the head and a second period required for the reading of voice data in a succeeding unit area.

COPYRIGHT: (C)2005,JPO&NCIPI



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19) 日本国特許厅 (JP)

(51) Int.C1.7

(12)公開特許公報(A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

テーマコード(参考)

特期2005-63627 (P2005-63627A)

(43) 公開日 平成17年3月10日(2005.3.10)

(,				-	
G 1 1 B 20/10	G11B	20/10	Α	5 D O 4 4	
G 1 O L 13/04	G11B	20/10	321Z	5D045	
G10L 19/00	G11B	20/12		5D110	
G 1 1 B 20/12	G11B	27/00.	D		
G11B 27/00	G10L	9/18	M		
	審査請求 未	請求 請求	項の数 5 〇」	L (全 51 頁)	最終頁に続く
(21) 出願番号	特願2003-396946 (P2003-396946)	(71) 出願人	000005821		
(22) 出願日	平成15年11月27日 (2003.11.27)		松下電器産	業株式会社	
(31) 優先權主張番号	特願2002-346391 (P2002-346391)	1	大阪府門真	市大字門真100) 6番地
(32) 優先日	平成14年11月28日 (2002.11.28)	(74) 代理人	100101683		
(33) 優先權主張国	日本国 (JP)		弁理士 奥	田誠司	
(31) 優先權主張番号	特願2002-354106 (P2002-354106)	(72) 発明者	伊藤 正紀		
(32) 優先日	平成14年12月5日 (2002.12.5)		大阪府門真	市大字門真100	06番地 松下
(33) 優先權主張国	日本国 (JP)		電器産業株	式会社内	
(31) 優先權主張番号	特願2002-359064 (P2002-359064)	(72) 発明者	黒澤 康行		
(32) 優先日	平成14年12月11日 (2002.12.11)		大阪府門真	市大字門真10(06番地 松下
(33) 優先權主張国	日本国 (JP)	1	電器産業株:	式会社内	

(72) 発明者

岡内 理

電器産業株式会社内

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 データ処理装置

(57)【要約】

(32) 優先日

(33) 優先權主張国

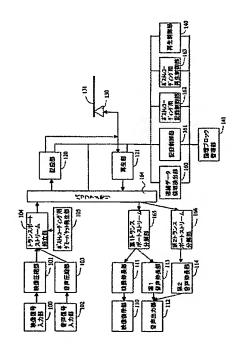
【課題】 データを途切れることなく再生可能なデータ 処理装置を提供する。

(31) 優先権主張番号 特願2002-367961 (P2002-367961)

日本国(JP)

平成14年12月19日 (2002.12.19)

【解決手段】 本発明によるデータ処理装置は、映像データおよび音声データが異なる領域に記録された光ディスクから、映像および音声を同期して再生する。領域は1以上の単位領域から構成される。データ処理装置は、各データの読み出し、および、読み出されたデータに基づいて映像および音声の再生を指示する再生制御部と、指示に基づいて単位領域ごとにデータを読み出すへッドと、音声データおよび映像データを読み出す指示をした後、ヘッドが移動に要する最大時間の(n+2)倍(n:2以上の整数)に相当する第1の時間と、次の単位領域内の音声データの読み出しに要する第2の時間とにわたって再生可能な映像データを、n個の単位領域から読み出すように指示する。



大阪府門真市大字門真1006番地 松下

【特許請求の範囲】

【請求項1】

映像を表す映像データ、および、音声を表す音声データが異なる領域に記録された光ディスクから、前記映像および前記音声を同期して再生することが可能なデータ処理装置であって、前記領域は、1以上の単位領域から構成されており、

1

前記映像データおよび前記音声データの読み出し、および読み出されたデータに基づいて前記映像および前記音声の再生を指示する再生制御部と、

指示に基づいて前記単位領域ごとにデータの読み出し を行うヘッドと、

読み出された前記音声データを蓄積する音声バッファ メモリと、

読み出された前記映像データを蓄積する映像バッファ メモリと

を備え、前記再生制御部は、所定の単位領域から前記音声バッファメモリに前記音声データを読み出すように指示し、その後、前記ヘッドが移動に要する最大時間の(n+2)倍(n:2以上の整数)に相当する第1の時 20間、および、次の単位領域内の音声データの読み出しに要する第2の時間にわたって再生可能な前記映像データを、n個の前記単位領域から前記映像バッファメモリに読み出すように指示する、データ処理装置。

【請求項2】

前記第1の時間および前記第2の時間にわたって再生表示するために必要な前記映像データのデータ量は、第1の時間および第2の時間の和と、前記映像データの読み出し速度との積の値である、請求項1に記載のデータ処理装置。

【請求項3】

前記単位領域のデータ長が、前記映像データの読み出しに要する総時間である第3の時間と前記映像データの読み出し速度との積をnで除算した値に等しい前記光ディスクから、前記映像および前記音声を同期して再生する、請求項1に記載のデータ処理装置。

【請求項4】

前記ヘッドが移動に要する最大時間は、前記光ディスクの最内周と最外周との間の移動に要する時間である、 請求項1に記載のデータ処理装置。

【請求項5】

前記映像データおよび前記音声データの一方は、前記 光ディスクの記録領域のうち、半径方向に関し中心部の 領域に記録されており、前記ヘッドが移動に要する最大 時間は、前記光ディスクの最内周と最外周との間の移動 に要する時間の略半分の時間である、請求項1に記載の データ処理装置。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

[0001]

本発明は、映像信号及び音声信号を圧縮して光ディスク等の記録媒体へ記録する装置、および、記録媒体に記録された映像信号および音声信号を伸長して再生する装置に関する。

【背景技術】

[0002]

映像 (ビデオ) 信号および音声 (オーディオ) 信号を低いビットレートで圧縮し符号化する種々のデータストリームが規格化されている。そのようなデータストリー 10 ムの例として、DV規格 (民生用デジタルVCR SD規格) やMPEG2システム規格 (ISO/IEC 13818-1) のシステムストリームが知られている。システムストリームは、プログラムストリーム (PS)、トランスポートストリーム (TS)、およびPESストリームの3種類を包含する。このようなデータストリームは、所定の規格に従って、光ディスク等に記録される。

[0003]

近年、このようなデータストリームを利用してポストレコーディングを実現するデータ記録装置(民生用カムコーダ等)が普及し始めている。ポストレコーディングとは、映像および音声を記録した後に新たな音声を録音することをいう。ポストレコーディングを行うことにより、当初録音された音声に代えて新たに録音した音声を映像と同期させて再生することができる。

[0004]

以下、本明細書では、当初録音された音声を「表音 声」(original audio)と称し、新たに録音された音声 を「裏音声」(substitute audio)と称する。また映像 30 および表音声をあわせて「動画」という。また映像を表 すデータを「映像データ」、表音声を表すデータを「表 音声データ」、裏音声を表すデータを「裏音声データ」 という。

[0005]

ポストレコーディングは、一般に次の2つのステップによって実現される。まず第1ステップでは、動画がポストレコーディング可能な記録モードにより記録される。この記録モードでは、将来裏音声を記録するためのデータ構造によってデータストリームが記録される。第2ステップでは記録された動画の映像を再生しながらいますが記録される。この手順によってポストレコーディングが行われると、再生する装置(データ再生装置)は映像と裏音声とを同期させて再生することができる。コーザは同時に再生すべき映像データ、音声データ、および再生タイミングを、プレイリストを記述することにのデータを同時再生することを同時再生と呼ぶ。なお、なって指示する。本明細書ではこの様に、映像とその他でデータを同時再生することを同時再生と呼ぶ。なお、表音声データは消去してもよいし裏音声データと並存させている場合は、映像、表音

50 声、および裏音声を同時に再生することもある。

[0006]

また、第2ステップにおいて動画を再生しながら音声 を記録するリアルタイムなポストレコーディングの他 に、再生された動画を見ないで音声ファイルをファイル コピーする様なリアルタイムでないポストレコーディン グ処理もある。

[0007]

ここで、データ再生装置の構成を説明する。図1は、 従来のデータ再生装置の機能ブロックの構成を示す。デ ータ再生装置は、DVD-RAMディスク、Blu-r 10 ayディスク(BD)等の光ディスク131に記録され たデータストリームを再生することができる。以下で は、データストリームはMPEGトランスポートストリ ーム(TS)であるとして説明する。TSは複数のパケ ット (TSパケット) から構成されており、各TSパケ ットには映像データ、表音声データまたは裏音声データ が含まれている。

[0008]

データ再生装置による同時再生(映像および裏音声の 再生)を説明する。再生部121はピックアップ130 を介して、光ディスク131からTSを読み出してA/ D変換等の処理を行い、各TSパケットを出力する。第 1トランスポートストリーム分解部165は、バッファ メモリ172を介してTSパケットを映像データおよび 表音声データに分離する。映像伸長部111は、映像デ ータを伸長(復号化)して、映像表示部110において 表示する。

[0009]

一方、映像データの処理と並行して、裏音声データの 処理が行われる。まず、論理ブロック管理部141が管 30 理する光ディスク131の記録領域の管理情報に基づい て、ポストレコーディング用再生制御部171は読み出 すべき裏音声データを特定する。再生制御部171から の読み出し指示に基づいて、再生部121はその裏音声 データを読み出してA/D変換等の処理を行い、さらに 裏音声データのTSパケットをバッファメモリ172に 出力する。バッファメモリ172は、映像データとは別 の領域に裏音声データを格納する。第2トランスポート ストリーム分解部166はバッファメモリ172から裏 音声データを読み出し、D/A変換部176はその裏音 40 声データを復号化して音声出力部112から出力する。 なお、第1音声伸長部113とD/A変換部176とは 音声データを復号化するという点において同じ機能を有 する。

[0010]

裏音声データは映像データおよび表音声データの記録 後にそれらとは独立して記録されるため、ピックアップ 130は同時再生時において各データの記録位置に移動 してデータを読み出す必要がある。図2は、映像と裏音 作順序を示す。読み出しの対象は、動画ファイル内の映 像データであり、音声ファイル内の裏音声データであ

[0011]

ピックアップ130は、まず光ディスク131上の音 声ファイルの記録位置に移動して一定量の裏音声データ を読み出す(リード#0)。ピックアップ130はその 後動画ファイルの記録位置をシークして(シーク# 0)、映像データを読み出す(リード#1)。データ再 生装置は映像データの読み出し開始以降、映像の表示お よび裏音声の出力を開始する。その後、ピックアップ1 30は、音声ファイルへの移動(シーク#1)、裏音声 データの読み出し(リード#2)、映像データの記録位 置のシーク(シーク#2)を順に行う。

[0012]

20

図3は、バッファメモリ172における映像データの 符号量(データ量)と裏音声データの符号量(データ 量) との時間遷移を示す。図3では、復号化のために読 み出されたデータは読み出されると同時にバッファメモ リ172から削除されるとしている。図3に示すよう に、シーク中(2、4、6、7)は映像データおよび音 声データのデータ量は変化しないか(2)、共に減少す る(4,6,7)。映像データの読み出し中(3、8) は、映像データは増加する一方で裏音声データのデータ 量は減少し、逆に裏音声データの読み出し中(5)は、 音声データは増加する一方で映像データのデータ量は減 少する。

[0013]

ピックアップ130は一回の読み出し動作で、物理的 に連続した領域(連続データ領域)のデータを読み出 す。連続データ領域の最小データ長は記録時に記録装置 において決定される。図2には映像データに関する連続 データ領域の最小長Dの位置付けを示す。最小長は同じ とは限らないが音声データの連続データ領域についても 同様である。

[0014]

映像および裏音声を途切れることなく再生するために は、読み出されバッファメモリ172に蓄積されている データのデータ量を0にしないことが必要になる。そこ で、バッファメモリにデータを十分蓄積できるように連 続データ領域の最小長を、データを記録する時点におい て適切に決定する必要がある。そして、その最小長を必 ず守って記録していれば、途切れなく同時再生をできる 様にできる。記録効率の観点では、特に消費するデータ 量が多い映像データの連続データ領域の最小長が重要で ある。連続データ領域の最小長が大きいほど、記録媒体 の空きスペースを使えなくなるからである。例えば、特 許文献1および特許文献2に記載の技術によれば、図2 における各シーク#1、2、3に要する最長時間および 声とを同期して再生するときのピックアップ130の動 50 リード#2の読み出し時間を考慮して、映像データに対

する連続データ領域の最小長Dを決定している。シーク #3を考慮する理由は、ピックアップ130が動画ファ イルの不連続点(連続データ領域の境界)に遭遇すると ピックアップ130の移動が発生し、余分に時間を要す るからである。なお、図2のシーク#3は図3のV内シ ーク(7)に対応している。ただし、図3は最悪ケース を示しているので、図2のシーク#2とシーク#3の間 の動画ファイルの読み出し時間に相当する期間はほぼ0 としている。

[0015]

ここで、映像データに対する連続データ領域の最小長 Dは、以下の数式に基づいて導出している。 同時再生時 の動画用連続データ領域の最低限の読み込み時間長をt V-CDA、その読み込み時のデータ転送速度をVr、ポス *

 $(Ar-Ao)t_{A-CDA}=2Ao\times tAo$

*トレコーディング再生時の音声用連続データ領域の読み 込み時間長を t A-CDA、再生中のデータ転送速度 V o と する。さらに、ピックアップ130の最長シーク時間を TSEEKとおく。また裏音声ファイルのデータ読み出し込 み単位は例えば96kバイトから192kバイトのよう に最小連続データ領域のデータサイズの1から2倍を前 提とする。1から2倍と幅を持たせているのは、裏音声 ファイルの編集を容易にするためである。例えば部分削 除した場合であっても、編集点の前後をのみ対応すれば 10 容易に連続データ領域の維持が可能になるからである。

[0016]

すると、図3において、

[0017]

【数1】

$(Vr-Vo)t_{V-CDA}=Vo\times(3T_{SEEK}+t_{A-CDA})$

[0018]

【数2】

%[0019]

【数3】

Ж

20

tAo=tv-CDA+3TSEEK

という関係がある。よって、tv-coaは以下のように求 * [0020] まる。

 $t_{A-CDA}=(2\times Ao\times Vr)\times 3T_{SEEK}/((Vr-Vo)\times (Ar-Ao)-2\times Ao\times Vo)$

[0021]

☆【0022】

【数4】

いま、Vr=Arであるから、数4は以下のように簡 略化される。

【数5】

ta-CDA=3×A0×TSEEK/(Vr-Vo-A0-A0×Vo/Vr)

[0023]

◆れる。

よって、音声および音声の連続データ領域の最小デー タサイズをそれぞれSA-CDAおよびSV-CDA (ビット) と [0024] 【数6】

すると、これらはそれぞれ数6および数7によって得ら◆40

 $S_{A-CDA} = Vr \times (t_{A-CDA}/2) = 3 \times Ao \times Vr \times T_{SEEK} / (Vr - Vo - Ao - Vo \times Ao / Vr)$

[0025]

【数7】

Sv-cda = Vr×tv-cda= 3×Vo×Vr×T_{SEEK}×(1+Ao/Vr)/ (Vr - Vo - Ao - Vo×Ao/Vr)

[0026]

= 15.57 Mbps, Ao = 0.256 Mbps, V具体例で説明すると、tv-play=tv-cDA*Vr/Vo、t r=20Mbpsとすると、映像用連続データ領域の最 A-play=(tA-cDA/2)*Vr/AoよりTseek=1.2秒, Vo 50 小値は18.5秒分(tv-play)、音声用連続データ領

域の最小値は18.1秒分(t_{A-play})、映像用データサイズは35.7 Mバイト(S_{V-CDA})、音声用データサイズは58 kバイト(S_{A-CDA})。したがって、音声用連続データ領域のサイズは、ECCブロックの整数倍とする必要があるため64 kバイト以上になる。

【特許文献1】国際公開公報WO02/23896号 【特許文献2】国際公開公報WO03/044796号 【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

[0027]

上述の技術に基づいて映像データに対する連続データ 領域の最小長Dを決定すると、最小長Dが非常に大きく なる場合がある。上記の条件に加え、さらにディスクの 欠陥率等を考慮すると、最小長Dは映像の再生時間に換 算して約22秒~23秒もの再生時間分のデータ量に相 当する。例えば映像データが部分削除されると、最小長 Dに満たない空き領域があちらこちらに発生する。一方 で、全ての動画ファイルに対してポストレコーディング 後の途切れない同時再生を実現するためには、全ての映 像データを最小長D以上の連続データ領域上に記録する 必要がある。その一方、最小長Dに満たない領域は連続 データ領域を構成できないため使用されることはない。* * [0028]

また、動画ファイルの任意の再生区間をプレイリストでつなぎ、音声データを同時再生する場合、動画と音声が途切れないで同時再生できる様に保障するには、動画ファイルの各再生区間が最小長D以上選択され、かつ音声データの再生区間もその最小長以上選択されている必要がある。この時、動画データの最小長が長いと、実用的なプレイリストとして使えない。つまり、実用的な同時再生するプレイリストを実現するには、最小長が短くする必要がある。再生区間を短く設定しても途切れないで連続同時可能であることが望ましい。しかも、自己録再だけではなく、所定のフォーマットに従えば会社、機種、および価格が異なっていてもポストレコーディングおよび同時再生可能であることが望ましい。

[0029]

最小長Dを短縮する方法として特許文献2に記載の、図62に示すピックアップ移動モデルを導入して最小長を短くする方法がある。これに従えば、動画用連続データ領域は最小長以上、最小長の2倍未満にする。

20 [0030]

【数8】

 $(Vr-Vo)t_{V-CDA}=2Vo\times(2T_{SEEK}+t_{A-CDA})$

[0031]

【数9】

 $(Ar-Ao)t_{A-CDA}=2Ao \times (2T_{SEEK}+t_{V-CDA})$

という関係式から 【0032】 30 ※【数10】

×

 $t_{A-CDA}=4T_{SEEK}\times Ao(1+Vo/Vr)/(Vr-Vo-Ao-3\times Ao\times Vo/Vr)$

[0033]

【数11】

 $t_{V-CDA}=4T_{SEEK}\times Vo(1+Ao/Vr)/(Vr-Vo-Ao-3\times Ao\times Vo/Vr)$

[0034]

【数12】

 $t_{v-play}=t_{V-CDA}\times Vr/Vo$

[0037]

【数15】

t_{A-play}=t_{A-CDA}×Vr/Ao

【0035】 【数13】

SA-CDA=ArxtA-CDA/2

 $S_{V-CDA}=Vr\times t_{V-CDA}/2$

[0036]

【数14】

によって最小長が求まる。Tseek=1.2秒, Vo=15.57Mbps, Ao=0.256Mbps, Vr=20Mbpsとすると、映像用連続データ領域の最小値(tv-play)は13.6秒となる。しかし、この手法に

よっても、まだ短くなることが好ましい。

[0038]

以上説明したように、光ディスクをより効率的に利用するデータの記録手法、および、記録されたデータを途切れることなく再生するための方策が求められている。 【0039】

なお、本明細書では、光ディスクの回転方向に沿って 裏音声データのデータ領域と動画データのデータ領域と を隣接させる記録方式をインターリーブ方式といい、隣 接しない記録方式をノンインターリーブ方式という。図 10 62では、対応する裏音声データのデータ領域と動画デ ータのデータ領域とを隣接させていない。一方、図63 は、インターリーブ方式によるデータストリームのデー タ構造の例を示す。対応する動画データと裏音声データ とを光ディスクの回転方向に沿って隣接して記録する と、動画データと裏音声データとを読み出すに際してシ 一クをする必要がなくなる。これにより、連続データ領 域の最小データ長の値を小さくすることができる。な お、図63に示すインターリーブ方式によれば、再生時 間長が0.4から1秒分の動画を含むMPEGトランス 20 ポートストリームの直前に、時間的にこれに同期する裏 音声データの連続データ領域が設けられている。裏音声 データと映像データはECCブロック境界で分離され、 連続データ領域終端にはビデオデータ終端が記録され る。この方法では音声データ領域へリアルタイムにポス トレコーディングができないことや、音声データ領域が 細かく分断されているため非リアルタイムのデータ書き 込みを実施すると書き込み場所が分散しているため書き 込み処理に非常に多くの時間を要するという問題があっ

【課題を解決するための手段】

[0040]

本発明によるデータ処理装置は、映像を表す映像デー タ、および、音声を表す音声データが異なる領域に記録 された光ディスクから、前記映像および前記音声を同期 して再生することが可能である。前記領域は、1以上の 単位領域から構成されている。データ処理装置は、前記 映像データおよび前記音声データの読み出し、および読 み出されたデータに基づいて前記映像および前記音声の 再生を指示する再生制御部と、指示に基づいて前記単位 40 領域ごとにデータの読み出しを行うヘッドと、読み出さ れた前記音声データを蓄積する音声バッファメモリと、 読み出された前記映像データを蓄積する映像バッファメ モリとを備えている。前記再生制御部は、所定の単位領 域から前記音声バッファメモリに前記音声データを読み 出すように指示し、その後、前記ヘッドが移動に要する 最大時間の(n+2)倍(n:2以上の整数)に相当す る第1の時間、および、次の単位領域内の音声データの 読み出しに要する第2の時間にわたって再生可能な前記

アメモリに読み出すように指示する。

[0041]

前記第1の時間および前記第2の時間にわたって再生表示するために必要な前記映像データのデータ量は、第1の時間および第2の時間の和と、前記映像データの読み出し速度との積の値であってもよい。

[0042]

前記単位領域のデータ長が、前記映像データの読み出しに要する総時間である第3の時間と前記映像データの読み出し速度との積をnで除算した値に等しい前記光ディスクから、前記映像および前記音声を同期して再生してもよい。

[0043]

前記ヘッドが移動に要する最大時間は、前記光ディスクの最内周と最外周との間の移動に要する時間であってもよい。

[0044]

前記映像データおよび前記音声データの一方は、前記 光ディスクの記録領域のうち、半径方向に関し中心部の 領域に記録されており、前記ヘッドが移動に要する最大 時間は、前記光ディスクの最内周と最外周との間の移動 に要する時間の略半分の時間であってもよい。

【発明の効果】

[0045]

本発明によれば、データを途切れることなく再生することが可能なデータ処理装置を得ることができる。特に、比較的低速なシークタイムを有する安価なデータ処理装置であってもデータを途切れることなく再生を行うことができる。また、本発明のデータ処理装置によれば、記録領域を効率的に利用して映像データおよび音声データを記録することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

[0046]

(実施形態1)

図4は、本実施形態によるデータ処理装置の機能ブロックの構成を示す。このデータ処理装置は、DVD-RAMディスク、Blu-rayディスク (BD) 等の光ディスク131に、映像データおよび音声データを含む動画データストリームを記録することができ、また、記録されたデータストリームを再生することができる。

[0047]

さらに、データ処理装置は、映像および音声を記録した後に新たな音声を録音するポストレコーディングを行うこともできる。ポストレコーディングを行うことにより、データ処理装置は、当初録音された表音声(origin al audio)に代えて、新たに録音した裏音声(substitu te audio)を映像と同期させて再生することができる。

[0048]

読み出しに要する第2の時間にわたって再生可能な前記 図4に示すデータ処理装置は、記録機能および再生機映像データを、n個の前記単位領域から前記映像バッフ 50 能の両方を有している。これらは独立した機能であるた

め、分離することができる。よって、データ処理装置は 後述の手順に従った記録処理を行うデータ記録装置とし て、または、後述の手順に従った再生処理を行うデータ 再生装置として実現される。

[0049]

そこで、以下では、データ処理装置の記録機能および 再生機能をそれぞれ分けて説明する。以下の説明では、 動画データストリームはトランスポートストリーム(T S)であるとして説明するが、後にプログラムストリー ムにも言及する。

[0050]

図5は、図4に示すデータ処理装置の記録機能に関する構成を示す。データ処理装置は、映像信号入力部100と、映像圧縮部101と、音声信号入力部102と、音声圧縮部103と、トランスポートストリーム組立部104と、ダミーパケット発生部105と、記録部120と、再生部121と、論理ブロック管理部141と、連続データ領域検出部160と、記録制御部161とを有する。

[0051]

映像信号入力部100は映像信号入力端子であり、映像データを表す映像信号を受け取る。映像圧縮部101は映像信号のデータ量を圧縮符号化して映像データを生成する。この圧縮符号化は、例えばISO/IEС 13818-2のMPEG2ビデオ圧縮である。音声信号入力部102は音声信号入力端子であり、音声データを表す音声信号を受け取る。音声圧縮部103は音声信号のデータ量を圧縮符号化して音声データを生成する。この圧縮符号化は、ISO/IEC13818-7のMEPG2-AAC(Advanced AudioCoding)圧縮である。音声信号入力部102および音声圧縮部103は、表音声および裏音声の録音のいずれの場合にも利用される。

[0052]

なお、音声圧縮方式はDolby AC-3圧縮やI SO/IEC 13818-3のMPEG Audio Layer2等であっても良い。

[0053]

例えば、データ処理装置がビデオレコーダである場合には、映像信号入力部100および音声信号入力部10 2は、それぞれチューナ部(図示せず)の映像出力部および音声出力部と接続され、それぞれから映像信号および音声信号を受け取る。また、データ処理装置がムービー、カムコーダ等である場合には、映像信号入力部100および音声信号入力部102は、それぞれカメラのCCD(図示せず)およびマイクから出力された映像信号および音声信号を受け取る。

[0054]

トランスポートストリーム組立部104(以下「組立 クが使用済みになるこ部104」と記述する)は、圧縮符号化された映像デー 50 部141に通知する。

12

タと音声データをTSパケットにパケット化してトランスポートストリーム(TS)を生成する。ダミーパケット発生部105は、データ処理装置がポストレコーディング可能な記録モードで動作しているときに、ダミーパケットを生成する。ダミーパケットもまた、TSに規定されるパケットである。

[0055]

バッファメモリ164は、図12を参照しながら後述 するように、動画データを一時的に格納する動画バッフ 10 アメモリ、および、裏音声を一時的に格納する音声バッ ファメモリを含む。

[0056]

記録部120は、記録制御部161の指示に基づいて 光ヘッド(ピックアップ)130を制御し、記録制御部 161から指示された論理ブロック番号の位置から、T Sのビデオオブジェクトユニット(VOBU)を記録す る。このとき、記録部120は、各VOBUを32Kバイト単位に分割し、その単位で誤り訂正符号を付加して 一つの論理ブロックとして光ディスク131上に記録す 20 る。一つの論理ブロックの途中で一つのVOBUの記録 が終了した場合は、隙間を開けることなく次のVOBU の記録を連続的に行う。

[0057]

再生部121はピックアップ130を介して、光ディスク131からTSを読み出してA/D変換等の処理を行い、各TSパケットを出力する。

[0058]

論理ブロック管理部141は、必要に応じて再生部1 21を起動して、光ディスク131上に記録されている 30 UDF (Universal Disk Format) ファイルシステムの スペースビットマップを読み込み、論理ブロックの使用 状況 (使用済み/未使用)を把握する。そして、記録処 理の最終段階において、後述するFID及びファイルエ ントリをディスク上のファイル管理領域へ書き込む。本 実施形態では、電源投入時にまとめてスペースビットマ ップを読み込む。ポストレコーディングを想定した記録 モードによる記録時、ポストレコーディング記録時およ びポストレコーディング再生時には、途中でスペースビ ットマップの読み込みは不要である。

0 [0059]

連続データ領域検出部160(以下「領域検出部160」と記述する)は、論理ブロック管理部141内で管理されている光ディスク131のセクタの使用状況を探索して、未使用の論理ブロックが最大記録/再生レート換算で2.6秒分連続している連続した空き論理ブロック領域を検出しておく。そして、当該論理ブロック領域の論理ブロック番号を、論理ブロック単位の書き込みが発生するごとに記録部120へ通知し、また論理ブロックが使用済みになることについては、論理ブロック管理部141に通知する。

[0060]

記録制御部161は、記録部120の動作を制御する。記録制御部161は、予め領域検出部160に指示を出して、連続した空き論理ブロック領域を検出させておく。そして、記録制御部161は、論理ブロック単位の書き込みが発生するたびに当該論理ブロック番号を記録部120に通知し、論理ブロックが使用済みになった場合には論理ブロック管理部141に通知する。なお、記録制御部161は、領域検出部160に対して連続した空き論理ブロック領域のサイズを動的に検出させてもよい。

[0061]

図6は、データ処理装置によって生成されるMPEGーTSのデータ構造を示す。TSは複数のビデオオブジェクトユニット(Video OBject Unit:VOBU)を含み、各VOBUは1以上のTSパケットから構成されている。各TSパケットのデータサイズは188バイトである。TSパケットは、例えば、圧縮された映像データが格納されたパケット(V_TSP)、圧縮された表音声データが格納されたパケット(A_TSP)および将来 20録音される裏音声データを格納するためのパケット(D_TSP)等を含む。

[0062]

TSパケットV_TSPはヘッダと映像データ(ビデオデータ)とを含む。A_TSPはヘッダと音声(オーディオデータ)とを含む。D_TSPは、ヘッダと裏音声用ダミーデータとを含む。それぞれは、ヘッダ内のパケット識別子(Packet ID; PID)によって識別される。図6では、V_TSPにはPID= "0×0021"、D_ 30TSPにはPID= "0×0021"、D_ 30TSPにはPID= "0×0022"が割り付けられている。なお、他の種類のTSパケットとして、プログラム・アソシエーション・テーブル(PAT)が格納されたパケット、プログラム・マップ・テーブル(PMT)が格納されたパケットおよびプログラム・クロック・リファレンス(PCR)が格納されたパケット存在する。しかし、これらは本発明では特に問題としないため説明および図示は省略する。

[0063]

図7は、MPEG-TSと、光ディスク131のデー 40 夕領域との関係を示す。TSのVOBUは、映像の約 0. 4~1秒分の再生時間(表示時間)のデータを含んでおり、光ディスク131の連続データ領域に記録される。連続データ領域は物理的に連続する論理ブロックから構成されており、本実施形態ではこの領域には最大レートでの映像データの再生時間にして10秒から20秒のデータが記録される。データ処理装置は、論理ブロックごとに誤り訂正符号を付与する。論理ブロックのデータサイズは32kバイトである。各論理ブロックは、2 Kバイトのセクタを16個含む。 50

[0064]

なお、ひとつのVOBUは、原則としてそのVOBUのデータのみで映像および音声の復号が可能である。また、1つのVOBUのデータサイズは、映像データが可変ビットレートであれば最大記録再生レート以下の範囲で変動し、映像データが固定ビットレートであればほぼ一定である。

14

[0065]

図8は、記録されたデータが光ディスク131のファイルシステムにおいて管理されている状態を示す。例えばUDF規格のファイルシステム、またはISO/IEC 13346 (Volume and file structure of write -once and rewritable media using non-sequential recording for information interchange) ファイルシステムが利用される。

[0066]

図8では、連続して記録されたTSがファイル名MO VIE. MPGとして記録されている。ファイル内では TSのパケット構造が保持されている。1つのファイル は1または2以上の連続データ領域から構成される。フ ァイルを構成するファイルエントリの位置として先頭セ クタ番号または論理ブロック番号が設定される。このフ ァイルは、ファイル名およびファイルエントリの位置 が、ファイル・アイデンティファイア (File Identifie r Descriptor; F I D) で管理されている。ファイル名 はFID欄にMOVIE、MPGとして設定され、ファ イルエントリの位置はICB欄にファイルエントリの先 頭セクタ番号として設定される。ファイルエントリは、 各連続データ領域 (CDA: Contiguous Data Area) a ~cを管理するアロケーションディスクリプタ(Allocat ion Descriptor) a ~ cを含む。図9は各アロケーショ ンディスクリプタのデータ構造を示す。アロケーション ディスクリプタは、エクステント長(Extent Length) およびエクステント位置 (Extent Position) を記述す るフィールドを有している。

[0067]

なお、1つのファイルが複数の領域 a ~ c に分かれている理由は、領域 a の途中に不良論理ブロック、書き込みができないPCファイル等が存在したからである。

[0068]

図10は、1ファイルと連続データ領域との関係を示す概念図である。先頭の連続データ領域と末尾の連続データ領域のデータサイズは任意のサイズであってもよい。ただし、その他の各連続データ領域の最小長は記録時に予め定められており、いずれもその最小長以上の領域が確保されている。データは、例えば領域#0、#1、・・、#11の順に読み出される。現実の読み出し処理においては領域間にはピックアップ130の移動が伴うが、論理的には連続的なデータとして把握される。このような論理的なデータ構造を連続データ領域チ

ェーンと呼ぶこととする。1つの連続データ領域チェー ンによって1つのファイルを表すときは、後述するよう にシームレスな連続再生が保証される。このような連続 データ領域チェーンからのデータの再生処理は後に詳述 する。

[0069]

なお、先頭の連続データ領域のサイズが最小データサ イズ以下となるのは、例えば記録された動画ファイルの 前方部分を削除した場合である。また、末尾の連続デー タサイズが最小データサイズ以下となるのは、例えば動 画ファイルの記録時にある連続データ領域の途中で記録 停止操作をした場合や、記録された動画ファイルの後方 部分を削除した場合である。

[0070]

図11は、図4に示すデータ処理装置のポストレコー ディング機能に関する構成を示す。光ディスク131に は、すでに動画データが記録されているとする。ポスト レコーディングは、動画データのうち映像データを再生 しながら、その映像に同期する裏音声を記録するため、 新たに映像を再生する構成および裏音声を記録する構成 が必要になる。

[0071]

データ処理装置は、映像表示部110と、映像伸長部 111と、音声出力部112と、第1音声伸長部113 と、第1トランスポートストリーム分解部165とを有 する。

[0072]

第1トランスポートストリーム分解部165(以下 「第1分解部165」と記述する)は、ピックアップ1 30、再生部121およびバッファメモリ164を介し て、光ディスク131に記録された動画ストリームを取 得する。そして、第1分解部165は、動画ストリーム の各TSパケットを映像データパケット(V_TS P)、表音声データパケット(A_TSP)に分離す る。映像伸長部111は、映像データを伸長(復号)し て、映像表示部110において表示する。第1音声伸長 部113は、映像データを伸長(復号)して、音声出力 部112から出力する。なお、音声出力部112および 第1音声伸長部113は表音声を裏音声に切り替えると きに利用できる。

[0073]

データ処理装置は、さらにポストレコーディング用記 録制御部162を有する。ポストレコーディング用記録 制御部162は、光ディスク131上に記録された動画 ストリームが処理されるように、その伝送経路を制御し て、映像および音声の再生を指示する。この記録制御部 162は同時に、裏音声の録音のための制御を行う。す なわち、記録制御部162の制御に基づいて、音声圧縮 部103は音声信号入力部102に入力された裏音声を 圧縮符号化し、組立部104は、圧縮符号化された裏音 50 16

声データをTSに変換する。その結果、裏音声データ は、バッファメモリ164、記録部120およびピック アップ130を介して、光ディスク131へ裏音声ファ イルとして記録される。

[0074]

図12は、データ処理装置におけるポストレコーディ ング時のデータの流れを示す。光ディスク131上に記 録済みの動画データストリームはピックアップ130を 介して転送速度 V r でバッファメモリ 1 6 4 の動画バッ ファメモリ内に取り込まれ、さらにその動画データスト リームは転送速度Voで第1分解部165に転送され る。第1分解部165において映像データパケットおよ び音声データパケットに分解されると、映像伸長部11 1および第1音声伸長部113により映像および音声が 復号化され再生される。一方、裏音声は音声圧縮部10 3により音声データに変換され、次に組立部104を介 して転送速度Aiで音声バッファメモリに取り込まれ る。さらに、その音声データは、転送速度Awでピック アップ130を介して光ディスク131に書き込まれ る。動画データの読み込みと音声データの書き込みは1 個のピックアップ130を時分割的に交互に切り替える ことにより実現される。ここで、Vr>Vo、Aw>A i とする。

[0075]

30

図13は、裏音声データファイル内のTSのデータ構 造および光ディスク131のデータ領域の関係を示す。 TSは、符号化された裏音声データを含むTSパケット (A_TSP) から構成される。TSパケット(A_T SP)は、AAC圧縮符号化された音声データにヘッダ が付加されて構成されている。また、光ディスク131 上に96kバイトの複数の連続データ領域が確保され、 それらの領域にTSファイルが連続して記録される。 「96 kバイト」は固定長であってもよいし、例えば9 6 kバイトから192 kバイトの範囲で変化させてもよ い。これは裏音声ファイルの編集が非常に容易になる。 また、各領域は互いに物理的に離れていてもよいし隣接 していてもよい。隣接する場合は、それらをまとめてひ とつの連続データ領域と捉えることもできる。このとき の連続データ領域のデータサイズは固定長の整数倍にな 40 る。なお、このTSファイルもまた、PAT、PMT等 をそれぞれ含むパケット(図示せず)を有する。

[0076]

次に、図14は、図4に示すデータ処理装置の再生機 能に関する構成を示す。この構成のうち、図11と重複 する要素については説明を省略する。以下、データ処理 装置の第2トランスポートストリーム分解部166 (以 下「第2分解部166」と記述する)、第2音声伸長部 114および裏音声再生用の再生制御部163を説明す る。

[0077]

17

第2分解部166は、バッファメモリ164の音声バ ッファメモリから裏音声ファイルのTSパケットを取得 して、TSから裏音声データを分離して抽出する。第2 音声伸長部114は、その裏音声データを伸長(復号 化) する。

[0078]

再生制御部163は、光ディスク131上に記録され た動画ファイルを、ピックアップ130、再生部12 1、第1分解部165、映像伸長部111および第1音 声伸長部113を経由することにより、映像および表音 10 データ構造を示す。インターリーブ方式により裏音声デ 声として再生する。そして、裏音声を再生するタイミン グにおいて、再生制御部163は、光ディスク131上 に記録された裏音声ファイルを、ピックアップ130、 再生部121、第2分解部166、第2音声伸長部11 4を経由することによって再生する。 論理ブロック管理 部141は、読み出すべきTSファイルの光ディスク1 31の格納位置を管理している。

[0079]

図15は、データ処理装置におけるポストレコーディ ングされた裏音声を再生するときのデータの流れを示 す。光ディスク131上に記録済みの動画データは、ピ ックアップ130を介して転送速度Vrで動画バッファ メモリ内に取り込まれ、さらに、その動画データは、転 送速度Voで分解部165に転送され、さらに映像伸長 部111および第1音声伸長部113により映像および 音声として再生される。一方、光ディスク131上に記 録済の裏音声データは、ピックアップ130を介して転 送速度Arで音声バッファメモリ内に取り込まれ、さら に、その裏音声データは、転送速度Aoで分解部166 を介して第2音声伸長部114により裏音声として再生 30 される。ここで、Vr>Vo、Ar>Aoとする。

[0080]

図16は、動画ファイルと裏音声ファイルを交互に記 録する場合(つまりインターリーブ方式)の記録ルール の例を示す。動画用の連続データ領域はTmin以上T max未満の転送時間に転送される整数個(N個)のV OBUを含む(条件1)。また、裏音声データとして も、Tmin以上Tmax未満の再生時間の整数個の音 声フレームを含む(条件2)。動画の転送時間と音声フ レームの再生時間はほぼ等しい。それらの差の大きさは 40 所定値以下であるとする(条件3)。また、動画の先頭 の再生タイミング (例えば、PTS) と先頭の音声フレ ームの再生タイミングはほぼ等しく、それらの差の大き さは所定値(例えば、1フレーム以下)であるとする (条件4)。 裏音声用連続データ領域と動画用連続デー タ領域の末尾はECCブロックの終端と一致する(条件 5)。そして、Tminとして、ノンインターリーブ方 式により別領域に音声用連続データ領域を確保可能とな る様に(例えば数7を満たす様に)、動画用の連続デー

リーブ方式のポストレコーディングだけでなく、インタ ーリーブ方式のポストレコーディングも可能となる。

[0081]

またさらに、ノンインタリーブ方式による同時再生時 に、あわせてインタリーブ方式で記録された裏音声デー タも同時に再生可能となる様にTminを決めてもよ W.

[0082]

図17は、動画データと裏音声データとを含むTSの ータを記録する場合の別の例である。裏音声ファイルの 連続データ領域は、動画ファイルの各VOBUの連続デ ータ領域の物理的に直前に配置される。このとき、ひと つの裏音声用連続データ領域内には、直後に配置される VOBUに対応する裏音声データが格納される。裏音声 データの連続データ領域は3個のECCブロックから構 成されている。3個のうちの2個のECCブロック(6 4 k バイト)は1秒分の音声データに対して用いられ る。1個のECCブロック(32kバイト)は欠陥ブロ ック発生時の予備として用いられる。これにより、同時 再生時には、裏音声データの先頭からリードすることに よりVOBUの単位のランダムアクセスが容易に可能に なる。その結果、映像と裏音声の同期再生時において、 シームレスにデータを読み出すために必要な動画ファイ ルの連続読み出し量は従来の1/3になる。ユーザが任 意のシーンを複数選択してそれらのシーンを連続して再 生する場合には、映像伸長部111、音声伸長部113 および114に対してシームレスなデータの供給を保証 できる。なお、後述のように裏音声データの連続データ 領域にさらに1個のECCブロック(32kバイト)を 設けて、動画ファイルの再生時に重畳すべき静止画デー 夕等を記録することもできる。

[0083]

次に、ピックアップ130の動作順序を説明しなが ら、光ディスク131上でどのように映像データおよび 裏音声データが記録されているかを説明する。

[0084]

図18は、ノンインターリーブ方式のピックアップの ジャンプモデルにより映像と裏音声とを同期して再生す るときのピックアップ130の動作順序を示す。また、 図19は、バッファメモリ164における映像データの 符号量 (データ量) と裏音声データの符号量 (データ 量) との時間遷移を示す。図19の番号(1)、(2) 等が図18の(1)、(2)等に対応する。また、図1 9の丸付の番号が図18の丸付の同じ番号に対応する。

[0085]

図20は、映像と裏音声とを同期して再生するときの ピックアップ130のより詳細な動作順序を示す。本実 施形態の主要な特徴の1つは、連続データ領域のデータ 夕領域の最小長を選択する。これにより、ノンインター 50 長を従来よりも短くすることにある。ただし、データ長

を短くするだけでは、特に再生レートの高い映像データ のデータ量が不足するので、読み出す動画データの連続 データ領域の数を増加することによって必要なデータ量 をバッファメモリ164内に確保する。これにより、裏 音声データの連続データ領域を往復するシーク動作の時 間および読み出し時間中も途切れることなく映像を再生 できる。

[0086]

以下、ピックアップ130の具体的な動作を説明す る。ピックアップ130は、まず光ディスク131上の 音声ファイルの記録位置から一定量の裏音声データを読 み出す(リード#0)。このデータ量は裏音声用の連続 データ領域の最小データ長以上であり、かつ最小データ 長の2倍以下である。

[0087]

その後、ピックアップ130は動画ファイルの記録位 置をシークして(シーク#0)、映像データを読み出す (リード#1)。データ再生装置は映像データの読み出 し開始以降、映像の表示および裏音声の出力を開始す る。ここでも、読み出される映像データのデータ量は動 画用の1つの連続データ領域のデータ長以上である。

[0088]

リード#1が終了すると、ピックアップ130は動画 ファイルの次の連続データ領域をシークして (シーク# 1) 、引き続き映像データを読み出す(リード#2)。 ピックアップ130は、このような映像データの連続デ ータ領域に対するシーク動作および読み出し動作を繰り 返す。この結果、バッファメモリ164内の映像データ のデータ量は徐々に増加する。

[0089]

必要な映像データの読み出しが終了すると(リード# n)、ピックアップ130は裏音声データの読み出しに 戻る。すなわちピックアップ130は、n回目のシーク 動作によって次の裏音声データの連続データ領域をシー クし、その領域から裏音声データを読み出す (リード# (n+1))。その後は、再び先の連続データ領域の位 置へシークして戻る(シーク#(n+1))。

[0090]

ここで、映像データもしくは音声データを読み出すま*

*でに最も時間を要する最悪ケースを想定する。それぞれ の動画データのリードが最小データサイズであり、かつ シーク# (n+1) によって動画ファイルに戻ったとし ても、その位置のデータが例えば連続データ領域中の最 後のセクタであった場合を想定する。この時、ピックア ップ130は次の映像データに到達するまでシーク動作 を行う。(シーク# (n+2))。そして、次の連続デ ータ領域の映像データを読み出す。

[0091]

図21は、最悪ケースにおけるバッファメモリ164 における映像データの符号量(データ量)と裏音声デー タの符号量 (データ量) との時間遷移を示す。まず音声 バッファに注目すると、リード#1において映像データ の読み出しが開始された後シーク#nが完了するまで は、裏音声データは読み出しが行われず再生のみが行わ れる。よって、音声バッファのデータ量は、再生中のデ ータ転送速度Aoに比例して減少する。

[0092]

20

映像バッファに注目すると、リード#1において映像 データの読み出しが開始されるとともに、映像および裏 音声の再生が開始される。映像バッファ内の映像データ のデータ量は、読み出し時のデータ転送速度をVrと再 生中のデータ転送速度Voとの差(Vr-Vo)で増加 する。シーク#1の間はデータの読み出しが中断される ので再生速度Voに比例して減少し、再び読み出しが開 始されると再び速度(Vr-Vo)で増加する。そして リード#nにおいて音声バッファのデータ量が0に近づ くと、音声データの読み出しのためにシーク#nが行わ れる。そして、シーク#(n+1)、1セクタのデータ 30 読み出し、および# (n+2) の後に映像データが読み 出され、映像バッファのデータ量が増加する。以下で は、リード#1からシーク#(n+2)までを1周期と する。

[0093]

図20および図21によれば、以下のような関係式が 導出される。

[0094]

【数16】

$(V_r-V_o)t_{V-CDA}=V_o\times((n+2)\times T_{SEEK}+t_{A-CDA})$

[0095]

【数17】

 $(A_r - A_o)t_{A-CDA} = A_o \times ((n+2) \times T_{SEEK} + t_{V-CDA})$

[0096]

間

ただし数式中の文字の意味は次のとおり定義される。

[0097]

TSEEK: 最長シーク時間(光ディスク131の最内周

ta-coa: 1周期中の裏音声の連続データ領域のリード

tv-cda: 1周期中の動画用連続データ領域のリード時 50

と最外周との間のシーク時間)

[0098]

なお、図20および図21から明らかなように、裏音声データは1周期中に1度だけ読み出されるため(リード#(n+1))、 t_{A-CDA} はリード#(n+1)の最大読み出し時間に対応している。

[0099]

数16の左辺は、最も所要時間を要するケースにおいて映像バッファに蓄積されるべき映像データのデータ量を示す。数16の右辺は、映像データの連続再生に必要 10な映像データ量を示す。数16によれば、映像バッファに蓄積されるべき映像データ量は、(n+2)回のシークに要する時間と1回の裏音声データの読み出し時間の間、映像が再生できるだけのデータ量以上であればよい*

*ことが理解される。

[0100]

数17の左辺は、音声バッファに蓄積されるべき裏音声データのデータ量を示す。数17の右辺は、裏音声データの連続再生に必要なデータ量を示す。数17によれば、音声バッファに蓄積されるべき裏音声データ量は、(n+2)回のシークに要する時間と映像データの読み出し時間の間、映像が再生できるだけのデータ量以上であればよいことが理解される。

22

[0101]

数16および数17の関係より、以下の数18および 数19が得られる。

[0102]

【数18】

 $t_{A-CDA}=2\times(n+2)\times T_{SEEK}\times A_o/(V_r-V_o-A_o-A_o\times V_o/V_r)$

[0103]

【数19】

 $t_{V-CDA} = (V_o/(V_r-V_o)) \times ((n+2) \times T_{SEEK} + t_{A-CDA})$

[0104]

この時、動画用連続データ領域の最小データ長S V-CDAは、

[0105]

【数20】

$S_{V-CDA}=t_{V-CDA}\times V_r/n$

[0106]

裏音声用連続データ領域の最小データ長 SA-CDAは、 【0107】

【数21】

 $S_{A-CDA}=(t_{A-CDA}/2)\times A_r$

となる。

[0108]

数20によれば、動画用連続データ領域の最小長S v-cDAは、(a)音声データをあらかじめ読み出すための2回分のシーク時間および音声データを読み出すための時間と、(b) n回分のシーク時間との合計(a+b)を、nで割った時間分の動画データを蓄積するのに要するサイズとする。一方、裏音声用連続データ領域の最小長SA-CDAは、(c)映像データをあらかじめ読み出すための2回分のシーク時間および映像データの読み出し時間と、(d) n 個の映像用連続データ領域間をシークするためのシーク時間との合計(c+d)の時間に相当する裏音声データを蓄積するのに要するサイズとする。なお、nを大きくするほどSv-cDAを小さくするこ

とができる。一方、nが大きくなると t A-CDA は大きくなるので、SA-CDA も大きくなる。

[0109]

数20および数21中の各変数値は動画データおよび 裏音声データを記録する際に予め規定できるため、デー タ処理装置のポストレコーディング用記録制御部162 は、数20および数21に基づいて動画用の連続データ 領域の最小値SV-CDAおよび裏音声用の連続データ領域 の最小値SA-CDAを決定する。ノンインターリーブ方式 のポストレコーディングモードにより動画記録する場 合、この記録制御部162は領域検出部160にその最 小値以上の連続データ領域を検索させてその領域を確保 する。その後、記録制御部162は、記録部120に指 示してまず動画データを記録し、その後に裏音声データ を記録することができる。

[0110]

本実施例としてTSEEK=1.2秒, Vo=15.5
7Mbps, Ao=0.256Mbps, Vr=2
40 OMbps, n=7とすると、映像用連続データ領域の最小値は7.9秒分(tv-play)、音声用連続データ領域の最小値は54.3秒分(tA-play)、映像用データサイズは15.3Mバイト(Sv-CDA)、音声用データサイズは1.7Mバイト(SA-CDA)、映像バッファサイズは77.7Mbitビット、音声バッファサイズは27.5Mbitビットとなる。nは映像バッファサイズ、および音声バッファサイズの合計と、連続データ領域の最小長との関係はトレードオフの関係であり、メモリサイズが現実的な範囲で選択した。

50 [0111]

本実施形態ではさらに連続データ領域中の欠陥率およ びデコーダモデルでの遅延を考慮して、連続データ領域 の最小データ長は、動画データについては再生時間にし て約10秒としている。さらに、裏音声データについて はインターリーブ方式の裏音声データ領域が記録された 場合の動画データの蓄積遅延を考慮して再生時間にして 約100秒のデータ量を格納できればよいとしている。

従来、動画データについては再生時間にして最低22 秒~23秒程度は必要とされていた点と比較すると、大 10 幅に最小データ長が短くなっている。これにより、10 秒程度という実用的な時間長の組み合わせのプレイリス トが作成可能になる。また、動画の編集等によって短い 空きデータ領域が多く存在することになっても、連続デ ータ領域の確保が比較的容易である。なお、本実施形態 によれば約100秒の裏音声用の連続データ領域を確保 する必要が生じているが、一般に音声データのデータ量

は動画データのデータ量よりも十分小さいこと、およ び、上述の動画データに対する利点に鑑みれば、問題に はならない。

[0113]

[0112]

なお、動画用の連続データ領域の最小長は10秒とし たが、仮想的な編集を実施する場合は、より短い連続デ ータ領域の選択を行っても連続再生は保証される場合が ある。これは、7個の連続データ領域を読み込む内に必 要なデータ量を蓄積できればよいので、いくつかの連続 データ領域が短くても他のものが長くてその分をカバー できるのであれば、連続再生は保証される。ただしそれ でも、少なくとも1個の連続データ領域の長さは1回の 最大シーク時間分の再生データを蓄積できるだけの長さ 30 は必要である。

[0114]

ここまでは、データストリームをトランスポートスト リームであるとして説明した。しかし、本発明はデータ ストリームがプログラムストリームであっても同様に適 用できる。

[0115]

図22は、プログラムストリームのデータ構造を示 す。このプログラムストリームはDVD-VR規格に準 拠するストリームである。プログラムストリームは、ビ 40 デオオブジェクトユニット(Video OBject Unit; VOB U)を複数含んでいる。各VOBUは、ビデオデータが 格納されたビデオパック (V_PCK) およびオーディ オデータが格納されたオーディオパック (A_PCK) を複数含む。一般に「パック」とはパケットの1つの例 示的な形態として知られている。

[0116]

VOBUの先頭はシーケンスヘッダを含むV_PCK から、または、DVD-VR規格のRDI_PCKから

24

1 秒分のデータを含む。ビデオパック (V_PCK) は、パックヘッダと圧縮されたビデオデータとから構成 されている。ビデオデータはさらに、Iフレーム、Pフ レーム、Bフレームの各フレームのデータを含んでい る。図22は、ビデオデータの先頭にIフレームの一部 が格納されている例を示す。一方、オーディオパック (A_PCK) では、ビデオパックのビデオデータに代 えてオーディオデータが含まれる。なお、1つのVOB Uのデータサイズは、ビデオデータが可変ビットレート であれば最大記録再生レート以下の範囲で変動する。ビ デオデータが固定ビットレートであればVOBUのデー タサイズはほぼ一定である。

[0117]

図22に示す例は、動画データを示すプログラムスト リームであるが、裏音声データのプログラムストリーム のVOBUにはビデオパックは存在せず、オーディオパ ック(A_PCK)のみが存在する。もしくは、裏音声 データはエレメンタリーストリームであっても良い。

[0118]

20

図23は、インターリーブ方式で記録された動画デー タおよび音声データの読み出しに関するデコーダモデル を示す。このモデルは、図15に示す機能ブロックに相 当する。図23では、動画データ読み出し時のデータ転 送速度 (Vr) を15.57Mbpsとし、裏音声デー 夕読み出し時のデータ転送速度(Ar)を0.256M b p s としている。映像と裏音声を同期再生するとき は、通常再生よりも256kbps分だけ読み出しレー トを上げる必要がある。

[0119]

図23において、動画データは上段の機能ブロックに 送られ、裏音声データは下段の機能ブロックに送られ る。PSバッファおよびオーディオバッファは、バッフ アメモリ164によって実現される。一方、上段のP-STD(プログラムストリーム・システムターゲットデ コーダ)は、入力されたプログラムストリームを映像お よび表音声に分離してそれぞれを復号化する。P-ST Dは図15における第1分解部165、映像伸長部11 1および第1音声伸長部113に相当する。下段のオー ディオデコーダは、裏音声データを復号する。オーディ オデコーダは、第2分解部166および第2音声伸長部 114に相当する。

[0120]

例えば裏音声データのプログラムストリームは、裏音 声データの他に、静止画 (JPEG等) やグラフィック ス(PNG等)を含むポストレコーディングされたデー タストリームとすることができる。 なお、ここでいう 「静止画」とは、例えば自然(非人工)物を対象とした 画像を意図しており、グラフィックスはコンピュータ上 で作成された人工的な画像を意図している。ただし、こ 始まる。ビデオパックは再生時間にすると0.4秒から 50 れらはユーザ等が画像を管理する目的で区別されている だけである。以下の説明では一方のみに言及する場合があるが、これは説明の便宜のためである。いずれであっても適用可能である。図24は、静止画を含むプログラムストリームに対応したデコーダモデルを示す。動画ストリームの再生処理はP-STDに従う。各データは第2分解部166によってパックの種類に応じて分離され、裏音声用のポストレコーディングオーディオバッファ、JPEGバッファ、PNGバッファに送られる。各バッファサイズは予め定められている。例えば、裏音声用のバッファのサイズは、裏音声データの格納領域(図16に示す裏音声用連続データ領域)のデータサイズと同じとする。静止画用のバッファサイズも同様である。動画データの映像、表音声、裏音声、静止画等の出力はユーザの希望に応じて選択され、出力の対象、順序等に応じてデータが構築される。

[0121]

データ処理装置は各バッファにおいて再生すべきデータのオーバーフローやアンダーフローが発生しないようにデータを読み出す必要がある。読み出しを効率的に行うため、光ディスク131上に動画用連続データ領域と 20 裏音声用連続データ領域に関してそれぞれの記録アドレスと記録サイズを記録してもよい。

[0122]

図25は、動画データと、裏音声データまたは静止画 データ(またはグラフィックスデータ)とが物理的に離れた領域に記録されているとき(ノンインターリーブ方式)の再生モデルの例を示す。光ディスク上には、動画 データが最小データ長 Sv-cDAの連続データ領域に格納され、裏音声データ、静止画データ等を含むポストレコーディングデータが最小データ長 SA-CDAの連続データ領域に格納されている。エラー訂正を行うECCブロックの後に設けられたスイッチは、ピックアップが動画データの連続データ領域とポストレコーディングされたデータの連続データ領域との間をまたぐタイミングで切り替わる。後の処理は図24を参照して説明したとおり行われる。

[0123]

一方、図26は、動画データと、裏音声データまたは静止画データ(またはグラフィックスデータ)とが物理的に連続した領域に記録されているときの再生モデルの例を示す。このときは、裏音声データが複数の動画データ間にインターリープされて記録されている状態である。ほぼ同じ再生タイミングの映像フレームおよび裏音声フレーム等を隣接して記録することにより、両方のデータをバッファBTに一度に読み出すことができるので、ピックアップ130のシーク動作の回数を低減できる。動画データおよび裏音声データの出力はスイッチによって切り替えられ各バッファに送ることができる。後の処理は図24を参照して説明したとおり行われる。

[0124]

26

図27は、インターリーブ方式により動画データと裏音声データを記録したときの例を示す。図63と同様、動画データのデータ長は最小長以上最小長の2倍未満である。動画データおよび裏音声データのデータ長は数16から数21に従う長さとする。また、図63と同様に裏音声データ用連続データ領域に含まれる裏音声データの転送時間(または再生時間)と、物理的に直後に記録される動画データ用連続データ領域に含まれる映像データの転送時間(または再生時間)は等しいとする。

10 [0125]

これにより、部分削除等の動画の編集を行ったときで も、編集箇所前後の連続データ領域を再構築して、容易 に裏音声データ等と動画データとを連続的に配置しなお すことができる。

[0126]

ただし、この場合ノンインターリーブ方式に従う異なる連続データ領域への裏音声データ領域へのリアルタイムのアフターレコーディングは可能であっても、インターリーブされた裏音声データ領域へのリアルタイムでアフターレコーディングすることは困難である。

[0127]

なお、動画データおよび裏音声データの最小長が数8 ~数15に従う長さとすれば、インターリーブされた裏音声データ領域へのリアルタイムでアフターレコーディングすることは可能になる。しかし一方で映像データの最小長は延びてしまう。

[0128]

図28は、動画ファイルがMPEGプログラムストリームで構成され、さらに動画ファイルをインターリーブ 方式のポストレコーディングも可能となる様に記録した場合に、VOBUの末尾に最大15個のダミーのダミーパケット(ダミーのV_PCK)を記録してVOBUの末尾をECCブロックの末尾に一致させる様子を示す。図16を参照しながら説明した第5の条件によれば、裏音声用連続データ領域の末尾はECCブロックの終端と一致する(条件5)。しかし、ポストレコーディング可能な記録モードにおいて生成されたN個のVOBUの合計サイズはECCブロックの整数倍になるとは限らない。そこで、ダミーパケットを挿入して裏音声用の連続 データ領域の直前のVOBUの末尾とECCブロックの末尾を一致させる。なお、NAは裏音声データ領域のECCブロック数を示す。

[0129]

図29は、ダミーパケットとして使用するDVD-V R規格/DVD-Video規格に準拠したビデオパック(V_PCK)のデータ構造を示す。ダミーのV_PC Kは1バイト分のビデオデータ(0x00)を含むビデオストリームとパディングストリームとを有する。ダミーのV_PCKに含まれるビデオデータは1バイト分よ 50 り多くてもよいが、ダミーパケットである以上少ないほ うが望ましい。

[0130]

なお、データ処理装置はダミーパケットとしてサブピクチャパック(SP_PCK)を替わりに記録することもできる。再生時はSP_PCKを無視すればよい。また、ダミーパケットとしてサブピクチャパックを記録してもよい。図30は、ダミーパケットとして使用するサブピクチャパック(SP_PCK)のデータ構造を示す。サブピクチャパックはサブピクチャユニット(SPU)を含んでいる。そのパック内にデータが無いことを示すために、パック内のサブピクチャユニットの先頭2バイトを特定の値("0×0000")に設定すればよい

[0131]

動画データ内に裏音声用ダミーデータを設ける際には、編集の便宜のために、その裏音声用ダミーデータと同じプレゼンテーションタイムスタンプを持つ音声フレームを設けてもよい。これにより、裏音声ファイルの音声データを動画ファイル内に記録する際の処理が簡単化できる。

[0132]

インターリーブ方式による同時再生に関して、これまでの説明は、動画データと裏音声データは記録されている順に読み出されるとして説明した。しかし、いくつかの短いシーン(例えば5秒単位)を選んでプレイリストを作成し、プレイリストにしたがって再生するときには、図31に示すピックアップ移動モデルを適用できる。図31は、最長シーク時間TSEEKとショートシーク時間Tsjとを考慮したピックアップ130の動作順序を示す。丸で囲まれた番号1~4が1周期である。裏音声データと動画データとが連続して配置されているときには、常に最長シーク時間TSEEKに基づいて読み込むべきデータ量を決定しなくてもよい。そこで、少なくとも裏音声データから動画データにピックアップ130が移動する際のシーク時間をショートシーク時間Tsj(<TSEEK)に置き換えることができる。

[0133].

ユーザが選択したシーンがインターリーブ領域をまた ぐ場合は図32に示すピックアップ移動モデルを適用で きる。図32は、インターリーブ領域をまたいで動画デ ータを読み出すときのピックアップ130の動作順序を 示す。図32の(4)と(7)がまたぐ場合の処理であ る。図32の丸で囲まれた番号(4)、(5)、

(6)、(7)の処理が図31の丸で囲まれた番号

- (4)の処理に対応する。すなわち、インターリーブ領域の少し前から動画データを読み出し(4)、インターリーブ領域に含まれる音声データ(斜線部分)を少し読み出す(5)。その後、動画データの先頭をシークして
- (6)移動し、動画データの先頭部分を読み出す
- (7)。(1)~(7) が1周期であり、以降の処理は 50 15セクタ以下であるとする。

次の周期において同様に行われる。なお、インターリーブ領域内ではシーク動作を行わないとしてもよい。すなわち、読み出し対象となる領域に至るまでの間もデータの読み出しを継続し、その領域に到達するとその後は通常の読み出し動作を行う。これにより、シーク動作を行うよりも、読み出し動作を継続する方がピックアップ130の移動時間のロスが少なくなる場合がある。

[0134]

図33は、動画データと裏音声データとがインターリ ーブされている連続データ領域と、異なる領域に記録さ れた他の裏音声の連続データ領域とを示す。データスト リームは、動画データ用連続データ領域の間に裏音声デ ータ用連続データ領域が確保されたインターリーブ構造 によって記録されている。ユーザが指定した再生区間を 再生するために必要な動画データが、3つの動画データ 用連続データ領域にまたがって格納されているとする。 さらに、映像と同期して再生される裏音声が、インター リーブされている裏音声データ用連続データ領域ではな く、ノンインターリーブ方式で記録された連続データ領 20 域に配置されているとする。動画用の連続データ領域の 間には、再生の対象ではない裏音声データが2箇所存在 するので、ピックアップ130はその領域をスキップし て移動する。さらに動画用連続データ領域の最終ECC・ ブロックの一部がUDF規格のファイルテール(Fil eTail)である場合には、その2箇所のファイルテ ールを検出してスキップする。これより、2箇所のファ イルテールと2箇所の裏音声データ用連続データ領域を スキップすることになる。

[0135]

次に、裏音声データに代えて静止画データをインターリーブする例を説明する。図34は、連続データ領域中のNA個の裏音声データに代えて、Ns個のECCブロックから構成される静止画データが動画データにインターリーブされているデータ構造を示す。なお、静止画データを再生するか、またはノンインターリーブ方式で記録された別の連続データ領域に記録された裏音声を再生するかはユーザが任意に選択可能である。裏音声が再生される場合には、データ処理装置は、図33に示した手順と同様の手順によってピックアップ130をさせ静止画用データ領域をスキップすればよい。

[0136]

以下、静止画データ領域を説明する。静止画用のデータ領域は、Ns個のECCブロックのデータ領域に相当する。Ns個のECCブロック内の静止画データは全体でひとつのファイルとして構成されてもよいし、1つの静止画用データ領域が1つのファイルを含んでもよい。VOBUの後に静止画データを配置するときには、その間にNg個以下の未使用セクタが存在していてもよい。未使用セクタ数Ngは1ECCブロック未満、すなわち15セクタ以下であるとする。

[0137]

静止画用連続データ領域のインターリーブ間隔はプログラムストリームの場合SCR値を使って範囲を指定することができる。ここでは、例えばP-STDに入力されるタイミングであるTmin以上、Tmax(=Tmin+1)以下(例えば6秒以上、7秒以下)のSCR間隔相当で静止画用連続データ領域を配置できる。これにより、動画データを再生しながら、リアルタイムでNA個のECCブロック内に静止画データを書き込むことができる。

[0138]

上述の静止画用連続データ領域のインターリーブ間隔は、その間に存在する動画データ用連続データ領域のデータ長および映像の再生時間と密接に関連する。図35は、SCR間隔(すなわち転送時間)と映像の再生時間との関係を示す。再生時間で捉えると、静止画用連続データ領域間には、(Tmin+1)以上かつ(Tmin+2)未満の期間に再生できる動画データ(フレーム)を含む必要がある。この様な動画データにはSCR値(すなわち転送時刻)がTmin以上、(Tmin+2)未満のデータが含まれることになる。これはMPEG2規格のシステムターゲットデコーダが最大1秒の再*

*生遅延を許容していることが関係する。図36は、プログラムストリーム用のシステムターゲットデコーダであるP-STDの機能ブロックの構成を示している。すなわち、図35に示すように、SCR間隔がTmin以上、(Tmin+1) 未満のデータには、再生時間が(Tmin+1) 以上、(Tmin+2) 以下のデータが含まれる。再生時間が逆に(Tmin+1) 以上、(Tmin+2) 以下の動画データには、SCR間隔がTmin以上、(Tmin+2) の動画データが含まれる。以上から、例えば再生時間が6秒~7秒のデータは、SCR値が5~7秒のデータに対応する。

30

[0139]

なお、本実施形態では、例えば、欠陥ブロックが連続 データ領域内に含まれるケースを考慮していない。そこ で、許容できる最大欠陥率をKとして、その欠陥率を考 慮してバッファメモリ164中に確保すべき映像データ 量を決定する。

[0140]

図19のタイミングチャートのワーストケースに、E 20 CCブロックの欠陥率を考慮すると以下のようになる。

[0141]

【数22】

(K'Vr=Vo)tv-coa=Vo x ((n+2) x T, + ta-coa)

[0142]

【数23】

(K'Ar-Ao)ta-coa=Ao \times $((n+2)\times T_{strt}$ +ty-coa) $\times 2$

[0143]

【数24】

K'=1-K

30 % [0 1 4 4]

動画用連続データ領域の読み取り時間のn倍は以下のとおりである。

[0145]

【数25】

*

 $t_{\text{V-CDA}} = \frac{(n+2) \times \text{VoT}_{\text{SEEX}} (1+\text{Ao/(K'Vr)})}{(\text{K'Vr}) - \text{Vo} - \text{Ao} - \text{AoVo/(K'Vr)}}$

[0146]

★[0147]

【数26】

である。

動画用連続データ領域の最小再生時間は以下のとおり

7

 $tv_{piny} = tv_{coa} \times (K'Vr) / (n Vo)$ $= \frac{1}{n} \times \frac{(K'Vr) \times (n+2) \times T_{SEEX}}{(1+Ao/(K'Vr))}$ $= \frac{1}{n} \times \frac{(K'Vr) - Vo - Ao - AoVo/(K'Vr)}{(K'Vr)}$

[0148]

50 動画用連続データ領域の最小サイズは以下のとおりで

31

*【数27】

[0149]

ある。

$S_{V-CDA} = t_{V-CDA} \times V_r / (n V_0)$

[0150]

%[0151]

動画用バッファサイズは以下のとおりである。

【数28】

[0152]

★ [0153]

音声用連続データ領域の最大の読み取り時間(最小値 の2倍) は以下のとおりである。

【数29】

 $2 \times (n+2) \times AoT_{seex}$ (K'Vr)-Vo - Ao - AoVo/(K'Vr)

[0154]

20 ☆ 【0 1 5 5】

音声用連続データ領域最小再生時間は以下のとおりで

【数30】

ある。

 $t_{A-play} = (t_{A-CDA}/2) \times (K'Vr) / Ao$ $K'Vr \times (n+2) \times T_{SEEK}$ (K'Vr)—Vo — Ao— AoVo/(K'

[0156]

30 ♦ [0 1 5 7]

音声用連続データ領域の最小サイズは以下のとおりで ある。

【数31】

 $S_{A-CDA} = V_{r} \times \frac{t_{A-CDA}}{2}$

[0158]

* [0159]

音声用バッファサイズ以下のとおりである。

【数32】

$B_A = (K'Ar - Ao)t_{A-CDA}$

[0160]

[0161]

になる。

ここで、数16は数22に置き換えることができ、数 17は数23に、数18は数29に、数19は数25 に、数20は数27に、数21は数31にそれぞれ置き 換えることができる。これにより連続データ領域を設け やすくなる。連続データ領域を確保する際に、全EСС ブロックが連続的に使用可能である等の、欠陥ブロック や静止画ファイルを含まない完全に連続な未使用領域で

例えばTSEEK=1. 2秒, Vo=15. 57Mbp Ao = 0. 256 Mbps, Vr = 20 Mbps, n=7, K=0, 02とすると、映像用連続データ 領域の最小値は8.6秒分(tv-play)、音声用連続デ ータ領域の最小値は59.3秒分(tA-play)、映像用 データサイズは17. OMバイト (Sv-coa)、音声用 なくてもよい。すなわち連続性の条件が緩和されること 50 データサイズは1.9Mバイト(SA-CDA)、映像バッ

ファサイズは80.2Mビット、音声バッファサイズは 30.0Mビットとなる。以上の様に、欠陥率を考慮す ることにより連続データ領域の最小長は大きくなる。 [0162]

さらに、動画用連続データ領域中に欠陥率とは異なる 頻度で動画データ以外のデータ部分が少し混入していて も良いものとし、そのデータ部分の読み飛ばし時間とT svとする。また、音声用連続データ領域中にも音声デー タ以外のデータ部分が少し混入していても良いものと し、そのデータ部分の読み飛ばし時間とTsxとする。そ 10 して、TsvとTsAの合計とTsとする。たとえば、Tsv が動画用連続データ領域の最終ECCブロックの一部が UDF規格のファイルテール (FileTail) であ*

*る場合は(実施の形態1参照)、1ECCブロック分の読 み飛ばし時間とTECCとし、n個の連続データ領域が全 てファイルテール (FileTail) を含んだ場合をすると、 Ts、Tsv、TsAは数33から数35で表現できる。

3⊿

[0163]

【数33】

$$T_S = T_{SV} + T_{SA}$$

[0164]

【数34】

$$T_{SV} = n \times T_{ECC}$$

[0165]

【数35】

$$T_{SA} = 0$$

[0166]

※[0167]

【数36】

次に、図19のタイミングチャートのワーストケース に読み飛ばし時間を考慮すると以下のようになる。

Vo x ((n+2) x

[0168]

【数37】

1+2) X SEEK+TS + tv-GDA

[0169] 【数38】

★【0170】

動画用連続データ領域の読み取り時間のn倍は以下の とおりである。

K'=1-K

[0171]

【数39】

Vox[(n+2) x Tsen+Ts] (1+Ao/(K'Vr))

[0172]

[0173]

【数40】

動画用連続データ領域の最小再生時間は以下のとおり

である。

tv-play = tv-coa × (K'Vr) / (n Vo) 1 × Vo×[(n+2)×Tstex+Ts] (1+Ao/(K'Vr))
n × (K'Vr)-Vo - Ao- AoVo/(K'Vr)

[0174]

* [0175]

動画用連続データ領域の最小サイズは以下のとおりで ある。

【数41】

 $S_{V-CDA} = t_{V-CDA} \times V_r / (n V_0)$

[0176]

※【0177】

動画用バッファサイズは以下のとおりである。

[0178]

20 * [0179]

【数43】 裏音声用連続データ領域の最大の読み取り時間(最小 読み取り時間の2倍)は以下のとおりである。

2×Ao-[(n+2) Teen+Ts]

[0180]

☆【0181】

裏音声用連続データ領域の最小再生時間は以下のとお 【数44】 りである。

 $t_{A-play} = (t_{A-coa}/2) \times (K'Vr) / Ao$ K'Vr×[(n+2) Tsin+Ts] (K'Vr)—Vo — Ao— AoVo/(K'Vr

[0182]

◆ [0183]

裏音声用連続データ領域の最小サイズは以下のとおり である。

【数45】

 $S_{A-CDA} = V_{r} \times \frac{t_{A-CDA}}{2}$

[0184]

* [0185]

裏音声用バッファサイズは以下のとおりである。

$B_A = (K'Ar - Ao)t_{A-CDA}$

[0186]

ァイルを同時再生する様なポストレコーディング再生を さらに、ユーザが動画ファイルの任意の区間と音声フ 50 考察する。具体的には図33に示すように動画データと

音声データが交互に記録されていて、その動画データの 中のユーザが指定した区間と別領域に記録された音声フ ァイルを組み合わせてポストレコーディング再生する場 合を想定すると、最悪の場合ユーザが指定した1区間の 動画用連続データ領域中にインターリーブされた音声用 連続データ領域が図33に示すように2つ含まれること* *になる。また、ファイルテールも2つ含まれることにな る。この場合、音声用連続データ領域の読み飛ばし時間 をTA-CDAとすればTs、Tsv、TsAは数41から数43 に置き換えることができる。

[0187]

【数47】

$T_S = T_{SV} + T_{SA}$

[0188]

【数48】

[0189] 【数49】

$$T_{SA} = 0$$

[0190]

数44を満たすように音声用連続データ領域の最小値 を設け、かつ、指定する動画用連続データ領域の長さ を、数40を満たすようにすればポストレコーディング 再生時に第1トランスポートストリーム分解部165に 対して連続的に再生すべきデータを送付することができ る。すなわち、再生すべきデータをデコーダに連続して 供給することができる。

[0191]

例えばTSEEK=1.2秒, Vo=15.57Mbp s, A o = 0. 256 Mbps, V r = 20 Mbps, n = 7, K = 0.02, インターリーブする裏音声用連続データ領域を10秒分 とすると、映像用連続デ 一夕領域の最小値は10.7秒分(tv-play)、音声用 連続データ領域の最小値は71. 4秒分(tA-play)、 映像用データサイズは21.3Mバイト(Sv-cDA)、 音声用データサイズは2. 3Mバイト (SA-CDA)、映 像バッファサイズは85. 1Mビット、音声バッファサ イズは36.1Mビットとなる。以上の様に、インター リープ方式により動画データと裏音声データ領域を記録 40 るファイル名、格納された領域の開始アドレス、データ する場合は、映像用連続データ領域の最小値が、インタ ーリーブしない場合と較べて大きくなる。

[0192]

(実施形態2)

次に、本発明によるデータ処理装置の第2の実施形態 を説明する。本実施形態によるデータ処理装置の構成 は、図4に示す第1の実施形態のデータ処理装置の構成 と同じである。したがって、データ処理装置の各構成要 素の説明は省略する。

[0193]

本実施形態においては、データ処理装置は、以下に説 明するデータ構造を利用して、第1の実施形態における 動画ファイル、裏音声ファイル、静止画ファイル、光デ ィスク131の空き領域等を管理して、より効率的に各 20 データの読み出し、および空き領域へのデータの書き込 みを実現する。

[0194]

図37は、メディア情報ファイルMOVE0001. MIFによっ て管理される連続データ領域内の各種ファイルと、空き 領域ファイルとを示す。いま、ポストレコーディング可 能な記録モードによって動画データMOVE0001. MPGの記録 が開始されると、データ処理装置のポストレコーディン グ用記録制御部162は、メディア情報ファイルMOVE00 01. MIFを生成する。動画ファイルMOVE0001. MPGファイル 30 とメディア情報ファイルMOVE0001. MIFとは1対1に対応 している。すなわち、動画ファイルが複数存在するとき には、ポストレコーディング用記録制御部162は、各 動画ファイルに対応するメディア情報ファイルを生成す る。生成されたメディア情報ファイルは光ディスク13 1上に記録される。

[0195]

次に、ポストレコーディング用記録制御部162は、 ポストレコーディングによって後で裏音声データや、静 止画データ等が記録されたときには、各データに対応す サイズ等をメディア情報ファイルに追記する。図38 は、メディア情報ファイルのデータ構造を示す。メディ ア情報ファイルには、1:1に対応する動画ファイル 名、空き領域ファイル名、およびポストレコーディング して記録するファイル(裏音声ファイルや静止画ファイ ル等)のファイル名リストが記述されており、さらに、 インターリーブ領域の使用状況管理情報が記述されてい

[0196]

図37および図38を参照しながら説明すると、メデ

ィア情報ファイルMOVE0001. MIFが参照の対象とするファ イルは、動画ファイル、裏音声ファイル、静止画ファイ ルなので、参照する対象としてこれらのファイル名がメ ディア情報ファイルに記述されている。図37の例で は、連続データ領域では、静止画ファイルや裏音声ファ イルが動画データの直前の領域に記録されている。さら に、データ処理装置は、空き領域ファイルMOVE0001. EMP を参照の対象とする。空き領域ファイルとは連続データ 領域におけるファイルが存在しない領域(空き領域E) の集合として規定され、その領域は裏音声ファイル等を 光ディスク131上に記録する際の記録領域として使用 される。

[0197]

動画データの直前の領域F1には、2つのファイルで ある静止画ファイル1および2が記録されている。この とき、メディア情報ファイルの使用状況管理情報の領域 名「F1」には、静止画ファイル1および2のファイル 名 (STILL0001. JPG, STILL0002. JPG) と個々の開始アド レス#1および#2 (F1の先頭を0としたファイル先 頭の相対アドレス)と、個々のデータサイズとが記述さ れる。図38に示すように、メディア情報ファイルを見 れば、ある動画ファイルに関連して使用可能なファイ ル、例えばその動画ファイルと同期して再生される裏音 声、静止画等のファイルのファイル名、格納位置が容易 に特定できるので、ユーザが映像と裏音声等を同期再生 するプレイリストを作成する場合に、容易にデータを利 用できる。また特に、別のプレイリストから同じ動画デ ータ、裏音声、および静止画等を利用する場合、使用状 況を1箇所で管理しているので、同一データの再利用が 容易である。

[0198]

なお、図37および図38では、連続データ領域には 動画データファイルに裏音声ファイル等がインターリー ブされ、メディア情報ファイルはインターリーブ領域の 使用状況を管理するとして説明した。 しかし、メディア 情報ファイルは空き領域ファイルがインターリープして 記録されているか否かによらず生成され、動画ファイル の再生時刻と記録位置の関係に関する情報を始めとする 管理情報を記録するものとする。

[0199]

次に、このメディア情報ファイルの応用例を説明す る。メディア情報ファイルには動画ファイルに関連して アクセスの対象となるファイルが記述されているため、 メディア情報ファイルを利用すると容易に同時再生を実 現するプレイリストを生成することができる(図3 8)。すなわち、ユーザが作成するプレイリストによっ て動画ファイルに関して任意の再生経路が指定されたと き、メディア情報ファイルを参照すれば、その動画の再 生経路において参照することが可能な裏音声ファイル、 静止画ファイル等を容易に特定できる。なお、図4には 50 具体的には、図41には、動画の撮影時間が連続データ

プレイリストを入力するための手段が記載されていない が、再生する動画データ、その再生期間等を特定できる 限り、例えばマウスや、キーボード等の周知の入力手段 でよい。

[0200]

図39は、プレイリストファイルのデータ構造を示 す。プレイリストファイルには、プレイリストが参照す るファイルのファイル名リストおよび、再生制御情報が 記述されている。プレイリストから参照される各ファイ ルは、再生制御情報に記述された再生タイミングに従っ て再生が開始され、また再生時間長にしたがって再生が 継続される。同時再生の対象とするデータおよび再生タ イミングがユーザから指示されると、記録制御部161 またはポストレコーディング用記録制御部162は、そ の動画ファイルの情報、再生経路に含まれる静止画、裏 音声ファイル名をメディア情報ファイルに基づいて特定 し、さらにユーザの指示に基づいてそれらの再生タイミ ングおよび再生時間長等を特定して、プレイリストファ イルに記述する。

[0201] 20

なお、記録部120は、光ディスク130上に物理的 に集中してメディア情報ファイルおよびプレイリストフ ァイルを記録することが好ましい。ピックアップ130 がこれらのファイルを一度に短時間でメモリ(例えばバ ッファメモリ164)上に読み出すことができるからで ある。例えば、ユーザが静止画ファイルを削除すると、 その静止画ファイルを管理するメディア情報ファイルや プレイリストの修正処理を行う必要が生じるが、メモリ 上の各データを修正した後、ピックアップ130がシー ク動作を行うことなく一度に光ディスク131に記録す ることができる。

ひとつの連続データ領域内には、複数の動画ファイル

[0202]

30

と、その間にインターリープされたインターリープファ イルとから構成されていてもよい。図40は、連続デー タ領域に格納される動画ファイルとインターリーブファ イルの配置例を示す。ここで、撮影時間が短い場合に は、ポストレコーディング用記録制御部162は、ひと つの動画データの連続データ領域内に複数のファイル 40 (A, B, C, およびD) を記録することができる。こ のときも、各動画ファイルの各々に対応してメディア情 報ファイルが生成される。各メディア情報ファイルに は、先の説明と同様、対応する動画ファイルに関連する 裏音声ファイル等の情報が記述される。このような記録 により、インターリーブ領域を有効利用することができ る。

[0203]

また、図41は、連続データ領域に格納される動画フ ァイルとインターリープファイルの他の配置例を示す。

領域の最小長に相当する再生時間よりも短いときの複数 の動画ファイルと、その間にインターリーブされたイン ターリーブファイルとから構成される連続データ領域が 示されている。この例の場合には、ポストレコーディン グ用記録制御部162はインターリーブ領域のデータサ イズを短くして裏音声等の再生時間を低減し、その再生 時間を動画と同じ再生時間に調整することができる。た だし、ポストレコーディング領域を確保するためには動 画データの記録時間長が決定されていなければならな い。例えば、5秒記録したら自動記録停止する様な記録 10 モードである必要がある。または、通常記録であって も、記録ない時間が短い場合はポストレコーディングの ための領域が短くなるように、動画データの記録位置を 再配置する必要がある。このような記録方法によって も、インターリーブ領域を有効利用することができる。 [0204]

図42は、連続データ領域に格納される動画ファイル とインターリーブファイルのさらに他の配置例を示す。 図41の例と異なり、図42の例では、インターリーブ 領域F1~F4のデータサイズは裏音声領域の最小デー 20 データ、静止画データが記録されるものとしたが、イン タサイズのままであり、動画データ部分のデータサイズ のみを短くしてもよい。ただし、この場合はポストレコ ーディングされたデータを格納するインターリーブ領域 のサイズが大きくなるので記録効率が低下する可能性が ある。

[0205]

なお、これまでは、メディア情報ファイルでは、動画 データと、その動画データに対応するインターリーブ領 域内の個々のデータファイルとを管理するとして説明し た。しかし、図43に示すように、インターリーブ領域 30 内の個々のデータを、1つのインターリーブファイル内 の一部のデータとして取り扱ってもよい。図43のメデ ィア情報ファイルは、動画ファイルおよびインターリー ブファイルのみを参照する。図44は、メディア情報フ ァイルが動画ファイルとインターリーブファイルのみを 参照する場合のデータ構造を示す。インターリーブファ イル内には、裏音声、静止画データ、空き領域等が規定 されているため、「種別」においてそれらを特定してい る。裏音声データや静止画データ等を個別のファイルと して捉える場合と比較すると、各ファイルのヘッダ等の 40 ファイルに特有のデータ量を削減できる。

[0206]

次に、プレイリストファイルを生成する際の変形例を 説明する。図45は、インターリーブファイル内の各種 データの管理構造を示す。上述のように、記録制御部1 61またはポストレコーディング用記録制御部162 は、インターリーブファイル内の各種データ(裏音声等 の音、静止画、未使用領域)による記録領域の使用状況 をメディア情報ファイル内に記録する。プレイリストフ

よび静止画#2の情報種別、データ位置および再生タイ ミング等を保持する。同様にプレイリストファイル#2 は再生制御情報内に静止画#1および静止画#2の情報 種別、データ位置および再生タイミング等を保持する。 上述のように、記録制御部161またはポストレコーデ ィング用記録制御部162は、メディア情報ファイルに 基づいてプレイリストファイルを生成する。

[0207]

図46は、動画ファイルとともにインターリーブファ イルを参照するプレイリストファイルのデータ構造を示 す。インターリーブファイルの一部のデータが、インタ ーリーブ領域内の個々の裏音声データ、静止画データ等 に対応しているので、個々のプレイリスト作成時にMO VEOOO1. INTを検索すれば使用状況や未使用領 域を知ることができる。すなわち作成済みのプレイリス トの再生制御情報を検索する必要が無いので、新規プレ イリストの作成が容易である。

[0208]

なお、図45では、インターリーブファイル内に音声 ターリーブファイルとは独立した音声データファイル、 もしくは静止画データファイルとして記録しても良い。 この様に独立したファイルとすることにより、インター リーブファイルは未使用の領域のみ含むことになる。た だし、この場合であっても、もともとインターリーブフ ァイルに割り当てられていたデータ領域の物理的な位置 は変わらないものとする。

[0209]

図47は、本実施形態におけるインターリーブファイ ル内の各種データの管理構造を示す。図45との相違点 は、メディア情報ファイル内に記録される使用状況管理 情報が、未使用領域に関する情報のみを管理の対象とす ることである。

[0210]

図48は、本実施形態におけるインターリーブファイ ル内の各種データの別の管理構造を示す。プレイリスト で参照されていない未使用領域のみが管理対象とされて いる様子を明確に示している。新規プレイリスト作成時 においてメディア情報ファイルを参照すれば、未使用デ ータ領域が容易に把握できる。ただし、MOVE00 1. MPGを参照する全てのプレイリストファイルを検 索して、データ使用状況を調査する必要がある。

[0211]

図49は、本実施形態におけるノンインターリーブ方 式のポストレコーディングファイル内の各種データの他 の管理構造を示す。この管理構造においては、あらかじ め確保した空き領域の使用状況はプレイリストのみによ って管理される。すなわち、後に生成されたポストレコ ーディングファイル内の裏音声、静止画、未使用領域等 ァイル#1は、再生制御情報内に音#1、静止画#1お 50 の種別、開始アドレス等は、プレイリストファイルの再

生制御情報として管理される。ただしこの場合、新規プ レイリスト作成時に、既存のポストレコーディングファ イル内の各種データを再利用する場合には、既存のプレ イリスト内の再生制御情報を検索して使用状況を把握す る必要がある。

[0212]

(実施形態3)

データ処理装置の第1および第2の実施形態では、生 成されたファイルの光ディスク上の記録位置については 特に取り上げなかった。しかし、ファイルの記録位置に 10 よっては、シーク時間が短くなるケースが増えるとバッ ファ内のデータ量が減りにくくなり、結果として振動に 強くなる等の利点がある。つまり、振動時にピックアッ プが読み出し位置をはずれた場合でも、メモリ内にデー タが残っている可能性が高ければ、再生すべきデータが 無くなる可能性も低くなる。また、シーク時間が短くな ると、同時再生の開始遅延時間が短縮化できる。また、 アクセスの余裕を別のアクセスへ割り振ることができ る。また、ユーザが意識してアフターレコーディング用 の領域を残しておく必要も無くなる。これにより、ユー ザが後でアフターレコーディングを思い立った場合に、 残りの記録領域が無くて実施できないということが無く なる。そこで、以下、好ましい記録位置およびそれに関 連する応用例を説明する。

[0213]

図50は、空き領域ファイルDISC0001. EM Pを、半径方向に関して光ディスクの記録領域のほぼ半 分の位置に設けた例を示す。「光ディスクの記録領域の ほぼ半分の位置」とは、例えば、当該半分の位置を基準 にしたとき、光ディスクの記憶容量の約3%の範囲内の 30 中心部の位置をいう。記録位置は、領域検出部160に よって空きが確認された後、記録制御部161またはポ ストレコーディング用記録制御部162によって決定さ れる。空き領域ファイル中の空き領域に、後に裏音声デ ータを記録することによって動画データと音声データ間 をシークする際の最大移動量および移動時間を半分にす ることができる。なお、光ディスクの記録領域のほぼ半 分の位置に記録する対象は、動画ファイルの方であって もよい。動画ファイルをこの位置に記録した場合であっ ても、先の例とまったく同様に、動画データと音声デー 夕間をシークする際の最大移動量および移動時間を半分 にすることができるからである。これは以下の例でも同 様である。

[0214]

図51は、映像と裏音声とを同期して再生するときの ピックアップ130の動作順序を示す。最初にポストレ コーディングファイル(例えば裏音声データや静止画デ ータのファイル)までピックアップ130が移動する。 まず、このときにピックアップ130が要する最悪のシ ーク時間は最大シーク時間TSEEKの半分になる。その

後、ポストレコーディングファイルが読み出される(読 み出し#1)。その後、ポストレコーディングファイル から動画ファイルにピックアップ130が移動する。こ のときもピックアップ130が要する最悪のシーク時間 は最大シーク時間TSEEKの半分である。これにより、動 画ファイルから音声ファイルへの往復を考慮した2回分 のピックアップ130の移動時間を半減できるので、バ ッファメモリ164中に確保すべき映像データ量を低減 できる。さらに、再生開始までの遅延時間を最大シーク 時間TSEEK分だけ減らすことが可能になる。

[0215]

図52は、本実施形態におけるデータの他の読み出し 手順を示す。この例では、動画ファイルおよび裏音声に 関する音声ファイルの他に、さらにグラフィックスファ イルの読み出しを行う。音声ファイルおよびグラフィッ クスファイルはポストレコーディングされた結果得られ るため、図50に示す空き領域ファイルの一部がその記 録領域に割り当てられている。よって図51の利点が同 様に得られる。まず、ピックアップ130は音声ファイ ルを読み出した後、読み出しの対象となる動画ファイル の格納領域をシークする。このときのシーク時間は上述 のように最大シーク時間TSEEKの約半分(thj)でよ い。

[0216]

次に、ポストレコーディング用記録制御部162は、 動画ファイルの連続データ領域の必要部分を最大n回読 み出す。その際、最大(n-1)回のシーク動作が行わ れる。その後、再び音声ファイルを読み出す。音声ファ イルへのシーク時間は最大シーク時間TSEEKの半分(t hj) である。

音声ファイルの読み出し後は、さらにグラフィックス ファイルを読み出す。音声ファイルとグラフィックスフ ァイル間を移動する際の最大の移動時間は、空き領域内 なので、最大シーク時間TSEEKの半分(thj)よりもさ らに短い時間(Tsj)になる。

[0218]

グラフィックスファイルを読み出した後は、再び動画 ファイルまでシーク動作が行われ、所定の位置から動画 ファイルが読み出される。

[0219]

以上説明したように、動画ファイルおよび音声ファイ ルに加えてグラフィックスファイルを読み出すことによ り、最大 (n+3) 回のシーク動作が行われる。しか し、そのうち異種ファイル間での3回のシーク時間は最 大シーク時間TSEEKの半分(thj)以下であるため、連 続読み出し量を小さく抑えることができる。換言すれ ば、動画に対する連続データ領域の最小長をさらに短く することができる。

50 [0220]

40

図52により、以下の数50および数51の関係が得 *【0221】 5れる。 * 【数50】

 $(V_r-V_o)t_{V-CDA}=Vo\times(n\times T_{SEEK}+2\times t_{hi}+t_{si}+t_{A-CDA}+t_{G-CDA})$

[0222]

【数51】

 $(A_r-A_o)(t_{A-CDA}+t_{G-CDA})=A_o\times(n\times T_{SEEK}+2\times t_{hj}+t_{sj}+t_{V-CDA})\times 2$

[0223]

ここでグラフィックスデータの連続データ領域の読み出し時間を t_{G-CDA} とした。その他の記号は第1 の実施形態に関連して説明したとおりである。この関係より、 t_{G-CDA} を所定のビットレートとしたとき、 t_{V-CDA} および t_{A-CDA} を第1 の実施形態と同様に求めることができる。

[0224]

以上の構成により、音声データとグラフィックスデータを物理的に交互に記録しなくてもシームレスなポストレコーディング再生を実現するための動画データの連続 20 読み出し量 (バッファ量)を小さく抑えることができる。

[0225]

図53は、空き領域ファイルDISC0001.EM Pを構成する空き領域A~Cを半径方向に関して異なる 位置にずらして複数配置した例を示す。例えば、空き領 域Bとして示す位置が図50の斜線領域に該当する。各 領域は例えば光ディスクの記憶容量の3%の範囲内の位 置をいう。図53に示す用に空き領域を設けても、ピッ クアップ130の移動時間が最大シーク時間TSEEKより も短くてすむので、そのバッファ内のデータが減る率を 小さく抑えることができる。

[0226]

図54は、当初の空き領域ファイルの一部がポストレコーディングファイルとして割り当てられた構成された例を示す。プレイリストPLAY0001. PLFの光ディスク131上の記憶領域は、あらかじめ確保されていた元の空き領域ファイルの一部の領域が利用されている。空き領域の残りの部分は、データサイズが減少した空き領域ファイルDISC0001. EMPとして再構 40成されている。

[0227]

ポストレコーディングファイル内のデータ種別とアドレス、および空き領域のアドレスは空き領域管理ファイルMOVE0001. MAN内の使用状況管理情報として記録される。空き領域管理ファイルは、当初から光ディスク全体のポストレコーディング用に確保した空き領域を管理しており、後でポストレコーディングによってその空き領域が使用されていくと、もとの空き領域がどのように使用されているかの状況を管理する。

10 [0228]

一方、図61は、ポストレコーディング情報ファイルを設けて光ディスクの局所的な領域の使用状況を管理する例を示す。図61に示す管理手法は、図54に示す管理手法の変形例である。すなわち、図54および図61のいずれも、動画ファイルの連続データ領域間に裏音声データ等がインターリーブされるときのデータ管理に関する点では同じであるが、図54では空き領域管理ファイルによって光ディスク全体のポストレコーディング用に確保した空き領域の使用状況が管理されるのに対し、図61ではポストレコーディング情報ファイルによって光ディスク全体の空き領域の使用状況が管理されるが異なっている。なお、データ領域を管理する点においては先の空き領域管理ファイルと同じである。

46

[0229]

例えば、データ処理装置は、ポストレコーディング情 報ファイルを用いてファイルを以下の順序で記録する。 まず、光ディスクのフォーマット時に、記録部120は 予約領域ファイルDISCOOO1. EMPをディスク中央部に記録 する。次に、光ディスク装置は動画ファイル、メディア 30 情報ファイルを記録する。その後、裏音声、静止画等を ポストレコーディングするために、まず予約領域ファイ ルDSC0001. EMPが所有していた領域の一部をポストレコ ーディングファイルPLAY0001. PRFとポストレコーディン グ情報ファイルを生成しその領域を割り当てる。その 後、ポストレコーディングファイルの領域を、音声ファ イルに割り当てる。残りはポストレコーディングファイ ルが所有する。そして動画ファイルと音声ファイルを同 時再生するプレイリストファイルを記録する。プレイリ ストの生成およびプレイリストを用いた再生処理は、図 54および61に示されるように、動画ファイル、動画 ファイルのタイムスタンプ等を管理するメディア情報フ ァイル、ポストレコーディングされる/されたデータを 管理するポストレコーディング情報ファイル、ポストレ コーディング用に確保した領域のうち、未使用部分を確 保するポストレコーディングファイル、およびプレイリ ストを規定するプレイリストファイルを用いて行われ る。

[0230]

図55は、空き領域管理ファイルのデータ構造を示 50 す。空き領域管理ファイルDISCOO1. MANで

は、当初の全ての空き領域に対してどのような種別のデータが、どの位置にどのようなサイズで格納されているかが記述される。一方、図54に示すプレイリストPLAY0001.PLFは、音#1、静止画#1、静止画#2、および未使用領域を参照し管理している。これらを参照するための情報は実施形態2においてすでに説明した再生制御情報である。なお、この再生制御情報は未使用領域に対しても、空きアドレスを管理する。

[0231]

上述のとおり、空き領域管理ファイルは常に、当初確 10 保されていたポストレコーディング用の空き領域ファイルの使用状況を全て管理するので、新規プレイリスト作成時に空き領域管理ファイル内の各種データの再利用が容易である。また、空き領域の位置も空き領域管理ファイル内の使用状況管理情報を参照することにより効率的に検索可能である。

[0232]

図56は、メディア情報ファイルを設けないときのデータ構造の例を示す。この例では、メディア情報ファイルを規定せずに、空き領域管理ファイルDISCOOO

1. MANによってインターリーブ領域の使用状況を一括して管理し、運用することができる。このときの空き領域管理ファイルのデータ構造は図55と同様である。

[0233]

図57は、空き領域情報ファイルにデータ転送管理情報を設けた例を示す。データ転送管理情報は、例えば5秒単位で転送されるべきデータとそのデータの記録位置を管理する。例えば、音#1のデータはポストレコーディング再生開始から10秒以内に読み込まれるべきデータであり、また静止画#1はポストレコーディング再生 30開始から20秒までに読み込まれるべきデータである。また、静止画#2はポストレコーディング再生開始から30秒から40秒までに読み込まれるべきデータである。

[0234]

図58は、この様なデータ転送管理情報の例を示す。 データサイズは、5秒間に読み込むべきデータサイズを 示す。最初の5秒間と、次の5秒間に0.256Mbp sの音声を5秒分読み込むべきことを示す。次の10秒 間は静止画#2を読み込むべきことを示す。次の10秒 間は読み込むべきデータが無いことを示す。そして、次 の10秒間は静止画#2を読み込むべきことを示す。

[0235]

データ転送管理情報を設けて転送時間を管理することにより、ポストレコーディングファイルのデータを読み込む場合に、読み込みデータ量を効率的に決定できる。例えば、1回目のポストレコーディングファイルの読み出し量があらかじめ決められたシーク性能とデータ転送時間の条件において転送時間60秒分だった場合であっても、実施のディスク装置がより高速であれば例えば450

48

○砂分までのデータを読み出しておけばよい。そこで4 ○砂分の読み出すべきデータと記録位置をデータ転送管 理情報から知ることができる。また、このような処理を 前提とすることにより、ポストレコーディングファイル 内に必要なデータのみ記録するようにデータ処理装置を 動作させることができる。すなわち、ある転送時間区間 に転送が必要なデータがなければ、ポストレコーディン グファイル内に何もデータを記録する必要がなくなる。 一方、この様なデータ転送管理情報が存在しない場合に は、未使用データ領域をポストレコーディングファイル 内に確保しておく必要がある。データ転送管理情報が無 い場合は、固定ビットレートでポストレコーディングファイルのデータを転送することを前提とする必要がある。。。

[0236]

20

一方、図59は、ポストレコーディング用の記録領域ではなく、動画データ用の記録領域に対して空き領域ファイルを設けた例を示す。例えば、動画データおよび裏音声データがインターリーブされていたデータストリームが編集処理されて、動画データの前の部分と後ろの部分が削除された場合を考える。インターリーブされている動画部分のうち、編集処理により削除等され使用されなくなった部分は、動画データ用のディスク中の空き領域ファイルDISC0002. EMPを構成するデータとして取り扱われる。すなわち、空き領域ファイルによって特定される動画ファイルの部分は再生の対象とはならないと判断できる。

[0237]

上述の例は、インターリーブされるポストレコーディング用の記録領域のデータに対しても同様に適用できる。図60は、インターリーブ領域用の空き領域ファイルを設けた例を示す。動画データの例と同様に、インターリーブされていた領域のデータのうち削除等され使用されなくなった部分は、動画データ用の空き領域ファイルDISC0002. EMPを構成するデータとして取り扱うことができる。

[0238]

なお、空き領域管理ファイルDISC0002.EMP、およびDISC0003.EMPの一部分となったデータの記録領域は、そのままそのデータを保持していてもよいし、例えば撮影した静止画ファイル等の他のファイルを記録する領域として使用してもよい。

[0239]

なお、本発明の実施形態3においてノンインターリーブ方式でアフターレコーディングする場合に空き領域ファイルDISC0001. EMPから領域を切り出す例を説明したが、ディスクの空き領域があれば全く新規の未使用領域を割り当ててもよい。

[0240]

なお、本発明の実施形態において、裏音声データを記

録する領域には、音声だけでなく静止画データ、グラフ ィックスデータ、テキストデータ、動画データ、および 実行プログラム等を記録してもよい。

[0241]

なお、本発明の各実施形態において、動画、静止画、 グラフィックス等を記録する連続データ領域の最小長 (最小サイズ) の単位は、転送時間、再生時間、および 表示時間のいずれかであり、それぞれは数式で示したよ うに換算可能である。また、さらに再生時間と転送時間 については実施形態1で述べたようにシステムターゲッ 10 トデコーダモデルにおける1秒の遅延を考慮する必要も ある。

[0242]

また、各実施形態では、論理ブロックは32kバイ ト、セクタは2kバイトとしたが、論理ブロックサイズ がセクタサイズの整数倍、例えば、論理ブロックが16 kバイト、セクタは2kバイトであってもよい。また、 論理ブロック、セクタが共に2kバイトであってもよ V١.

[0243]

また、各実施形態では、プレイリストファイルをQuic kTimeフォーマットによって記述してもよい。または、 各実施形態では、W3Cで規格化されたSMIL(Sync hronized Multimedia Integration Language) 言語で、 動画ファイルと裏音声ファイルの同時再生(並列再生) タイミングを記述してもよい。これにより、動画ファイ ルと裏音声ファイルの関係を再生タイミング等の観点か ら明確に記述できる。例えば、映像ファイルの先頭から の経過時間および音声ファイルの先頭からの経過時間を 指定することにより、同時再生の開始個所を指定するこ 30 示す図である。 とができる。また、SMIL言語を使用することによ り、動画ファイル、裏音声ファイル、およびこのファイ ルをパソコンへ移動した場合でも、パソコン上のアプリ ケーションソフトのSMILプレーヤー等で再生可能に なる。

[0244]

また、各実施形態においては、映像圧縮符号および音 声圧縮符号はそれぞれMPEG2映像圧縮符号およびA AC圧縮符号であるとした。しかし、MPEG1映像圧 縮符号またはMPEG4映像圧縮符号等や、MPEG- 40 Audio圧縮符号、Dolby AC3圧縮符号、ま たはTwin-VQ圧縮符号等であってもよい。なお、 各実施形態では、裏音声ファイルには動画に対する裏音 声を記録するとした。しかし、動画とはタイミングが直 接的には無関係な音楽(BGM等)を記録し、裏音声の 再生と同じ方法によって再生してもよい。

[0245]

また、各実施形態では、ピックアップの最大移動時間 は、読み込み時と書き込み時とで同じであるとしたが、 異なっていてもよい。ただし、異なっている場合には、

50

ピックアップの最大移動時間として適切な方または大き い方を選択して、連続データ領域のデータサイズを求め る必要がある。

[0246]

また上述した説明では、トラスポートストリームを構 成する単位は188バイトのトランスポートパケットで あるとした。しかし、トランスポートパケットの直前に 4バイトの伝送タイミング情報(例えば27MHzのク ロック値で表現された値)を付加して、合計192バイ トの単位パケットを利用することもできる。

[0247]

さらに、これまでの説明において、トランスポートス トリーム、プログラムストリームおよびエレメンタリー ストリームに代えて、QuickTimeストリームやISO Base Mediaフォーマットをベースとしたストリーム等の他の データストリームを用いてもよい。

【産業上の利用可能性】

[0248]

本発明は、ポストレコーディングによって録音された 20 音声等と映像とを同期して再生できる処理を行う光ディ スク装置に対して適用することができ、特に、比較的低 速なシークタイムを有する安価な光ディスク装置であっ ても適用することができる。さらに、本発明は光ディス クにポストレコーディングを行うことができる光ディス ク装置に対しても適用することができ、光ディスクの記 録領域を効率的に利用することができる。

【図面の簡単な説明】

[0249]

【図1】従来のデータ再生装置の機能ブロックの構成を

【図2】映像と裏音声とを同期して再生するときのピッ クアップ130の動作順序を示す図である。

【図3】バッファメモリ172における映像データの符 号量 (データ量) と裏音声データの符号量 (データ量) との時間遷移を示す図である。

【図4】本実施形態によるデータ処理装置の機能ブロッ クの構成を示す図である。

【図5】図4に示すデータ処理装置の記録機能に関する 構成を示す図である。

【図6】データ処理装置によって生成されるMPEG-TSのデータ構造を示す図である。

【図7】MPEG-TSと、光ディスク131のデータ 領域との関係を示す図である。

【図8】記録されたデータが光ディスク131のファイ ルシステムにおいて管理されている状態を示す図であ

【図9】各アロケーションディスクリプタのデータ構造 を示す図である。

【図10】1ファイルと連続データ領域との関係を示す 50 図である概念図である。

【図11】図4に示すデータ処理装置のポストレコーディング機能に関する構成を示す図である。

【図12】データ処理装置におけるポストレコーディング時のデータの流れを示す図である。

【図13】裏音声データファイル内のTSのデータ構造 および光ディスク131のデータ領域の関係を示す図で ある。

【図14】図4に示すデータ処理装置の再生機能に関する構成を示す図である。

【図15】データ処理装置におけるポストレコーディン 10 グされた裏音声を再生するときのデータの流れを示す図 である。

【図16】動画ファイルと裏音声ファイルを交互に記録 する場合の記録ルールを示す図である。

【図17】動画データと裏音声データとを含むTSのデータ構造を示す図である。

【図18】映像と裏音声とを同期して再生するときのピックアップ130の動作順序を示す図である。

【図19】バッファメモリ164における映像データの符号量(データ量)と裏音声データの符号量(データ量)との時間遷移を示す図である。

【図20】映像と裏音声とを同期して再生するときのピックアップ130のより詳細な動作順序を示す図である。

【図21】バッファメモリ164における映像データの符号量(データ量)と裏音声データの符号量(データ量)との時間遷移を示す図である。

【図22】プログラムストリームのデータ構造を示す図である。

【図23】インターリーブ方式で記録された映像データ および音声データのデコーダモデルを示す図である。

【図24】静止画を含むプログラムストリームに対応したデコーダモデルを示す図である。

【図25】動画データと、裏音声データまたは静止画データ(またはグラフィックスデータ)とが物理的に離れた領域に記録されているときの再生モデルの例を示す図である。

【図26】動画データと、裏音声データまたは静止画データ(またはグラフィックスデータ)とが物理的に連続した領域に記録されているときの再生モデルの例を示す図である。

【図27】物理的に連続した領域に記録された動画データと裏音声データとを示す図である。

【図28】VOBUの末尾に最大15個のダミーのダミーパケット(ダミーのV_PCK)を記録してVOBUの末尾をECCブロックの末尾に一致させる様子を示す図である。

【図29】ダミーパケットとして使用するDVD-VR 規格/DVD-Video規格に準拠したビデオパック (V_PCK)のデータ構造を示す図である。 【図30】ダミーパケットとして使用するサブピクチャパック (SP PCK)のデータ構造を示す図である。

【図31】最長シーク時間TSEEKとショートシーク時間Tsjとを考慮したピックアップ130の動作順序を示す図である。

【図32】インターリーブ領域をまたいで動画データを 読み出すときのピックアップ130の動作順序を示す図 である。

【図33】動画データと裏音声データとがインターリー ブされている連続データ領域と、異なる領域に記録され た他の裏音声の連続データ領域とを示す図である。

【図34】連続データ領域中のNA個の裏音声データに 代えて、NS個のECCブロックから構成される静止画 データが動画データにインターリーブされているデータ 構造を示す図である。

【図35】SCR間隔と映像の再生時間との関係を示す 図である。

【図36】P-STDの機能ブロックの構成を示している。

20 【図37】メディア情報ファイルMOVE0001. MIFによって 管理される連続データ領域内の各種ファイルと、空き領 域ファイルとを示す図である。

【図38】メディア情報ファイルのデータ構造を示す図である。

【図39】プレイリストファイルのデータ構造を示す図 である。

【図40】連続データ領域に格納される動画ファイルと インターリーブファイルの配置例を示す図である。

【図41】連続データ領域に格納される動画ファイルと インターリーブファイルの他の配置例を示す図である。

【図42】連続データ領域に格納される動画ファイルと インターリーブファイルのさらに他の配置例を示す図で ある

【図43】動画ファイルおよびインターリーブファイルを参照するメディア情報ファイルを示す図である。

【図44】動画ファイルとインターリーブファイルとが 参照するファイルであるときのメディア情報ファイルの データ構造を示す図である。

【図45】インターリーブファイル内の各種データの管 40 理構造を示す図である。

【図46】動画ファイルとともにインターリーブファイルを参照するプレイリストファイルのデータ構造を示す 図である。

【図47】実施形態2におけるインターリーブファイル内の各種データの管理構造を示す図である。

【図48】 プレイリストで参照されていない未使用領域 のみが管理対象とされている様子を明確に示す図であ ス

【図49】実施形態2におけるインターリーブファイル 50 内の各種データの他の管理構造を示す図である。

30

53

【図50】空き領域ファイルDISC0001. EMP を、半径方向に関して光ディスクの記録領域のほぼ半分 の位置に設けた例を示す図である。

【図51】映像と裏音声とを同期して再生するときのピックアップ130の動作順序を示す図である。

【図52】本実施形態におけるデータの他の読み出し手順を示す図である。

【図53】空き領域ファイルDISC0001. EMP を構成する空き領域A~Cを半径方向に関して異なる位置に配置した例を示す図である。

【図54】当初の空き領域ファイルの一部がポストレコ ーディングファイルとして構成された例を示す図であ る

【図55】空き領域管理ファイルのデータ構造を示す図である。

【図56】メディア情報ファイルを設けないときのデータ構造の例を示す図である。

【図57】空き領域情報ファイルにデータ転送管理情報 を設けた例を示す図である。

【図 5 8 】この様なデータ転送管理情報の例を示す図で 20 ある。

【図59】動画データ用の空き領域ファイルを設けた例を示す図である。

【図60】インターリーブ領域用の空き領域ファイルを設けた例を示す図である。

【図61】ポストレコーディング情報ファイルを設けて、光ディスクの局所的な領域の使用状況を管理する例

を示す図である。

【図62】 ノンインターリーブ方式で記録された動画ファイルおよび裏音声ファイルの物理的なデータ配置および同時再生時の読み出手順を示す図である。

54

【図63】インターリーブ方式で記録された動画ファイルおよび裏音声ファイルを示す図である。

【符号の説明】

[0250]

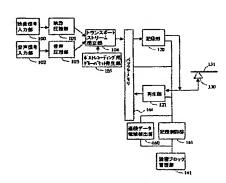
- 110 映像表示部
- 111 映像伸長部
- 112 音声出力部
 - 113 第1音声伸長部
 - 114 第2音声伸長部
 - 120 記録部
 - 121 再生部
 - 130 ピックアップ
 - 131 光ディスク
 - 140 再生制御部
 - 141 論理プロック管理部
 - 160 連続データ領域検出部
 - 161 記録制御部
 - 162 ポストレコーディング用記録制御部
- 163 ポストレコーディング用再生制御部(同期再生制御部)
 - 164 バッファメモリ
 - 165 第1トランスポートストリーム分解部
 - 166 第2トランスポートストリーム分解部

【図2】

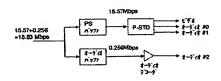
【図9】

アロケーション・ディスクリプタ エクステント長 エクステント位置

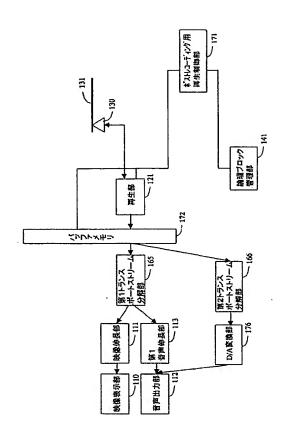
【図5】



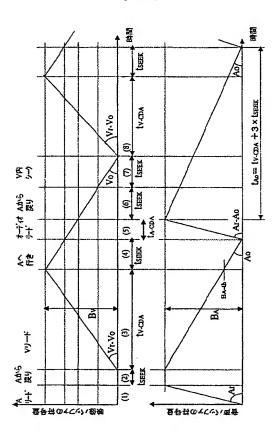
【図23】



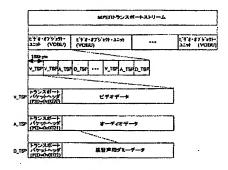
【図1】



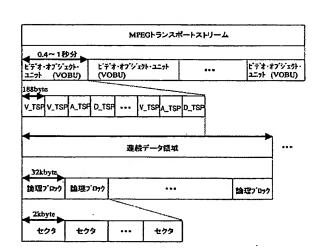
【図3】



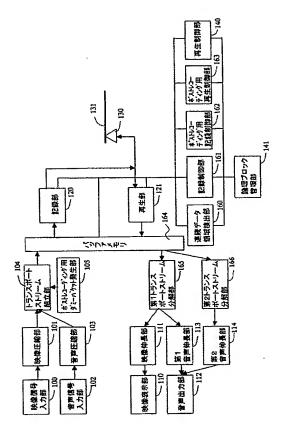
【図6】



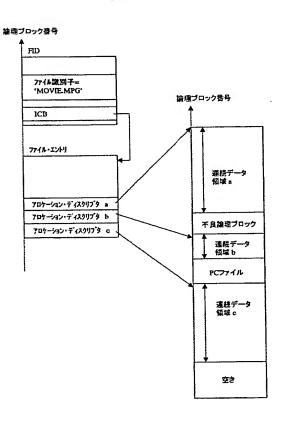
【図7】



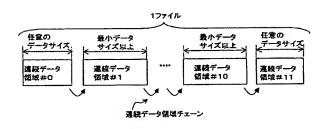
【図4】



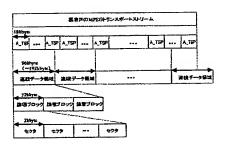
[図8]



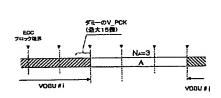
【図10】



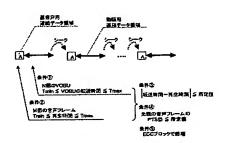
【図13】



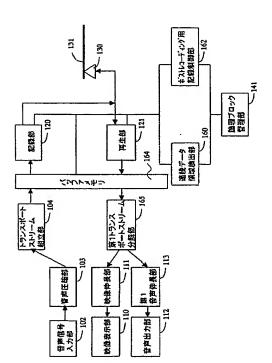
【図28】



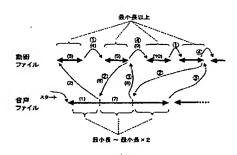
【図16】



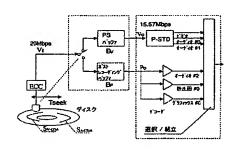
【図11】



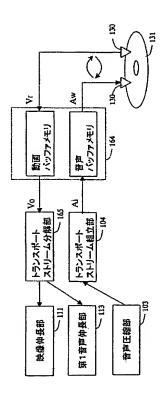
【図18】



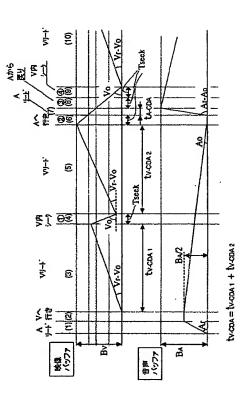
【図25】



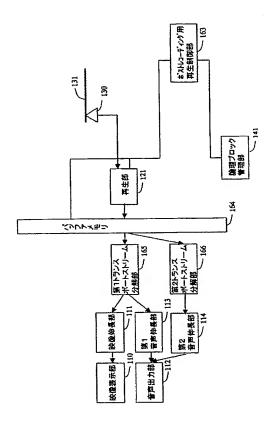
【図12】



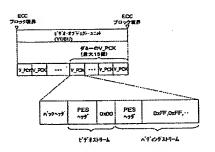
【図19】



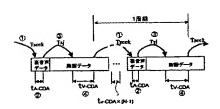
【図14】



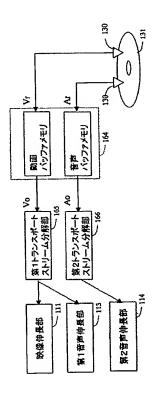
【図29】



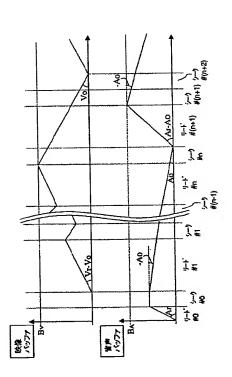
【図31】



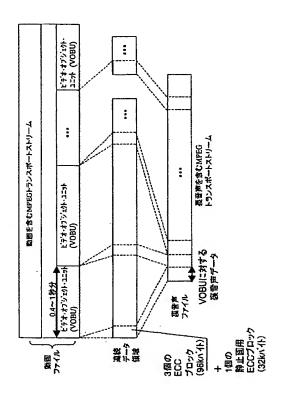
【図15】



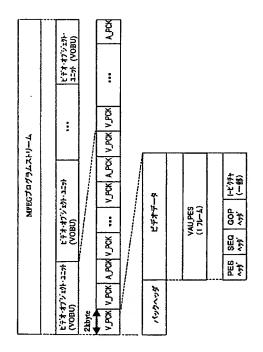
【図21】



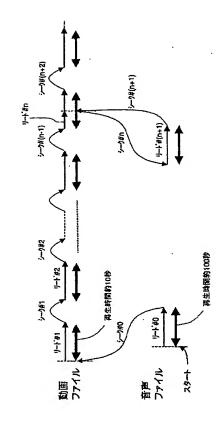
【図17】



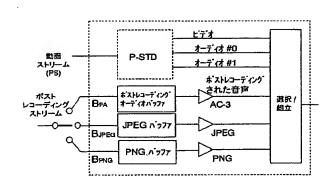
【図22】



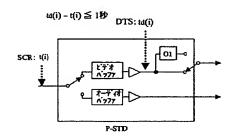
【図20】



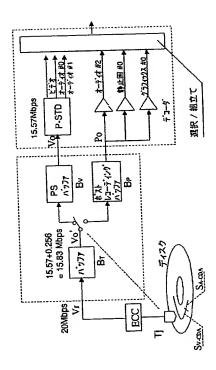
【図24】



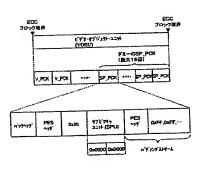
【図36】



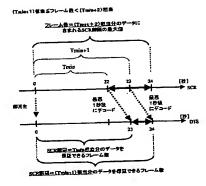
【図26】



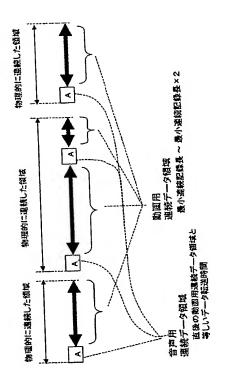
[図30]



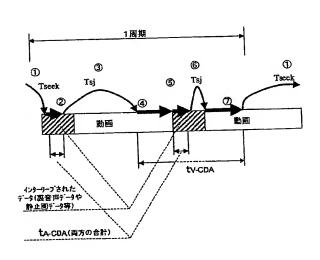
【図35】

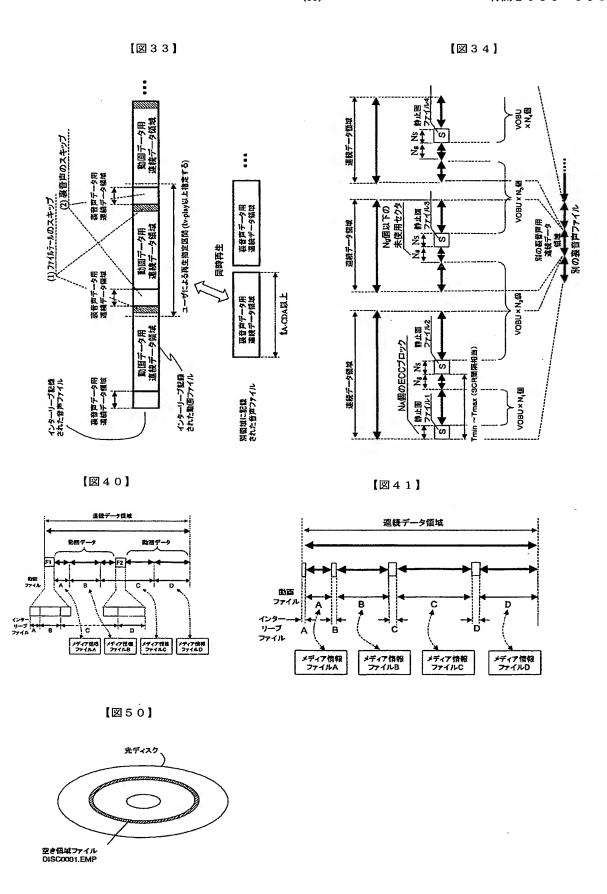


[図27]

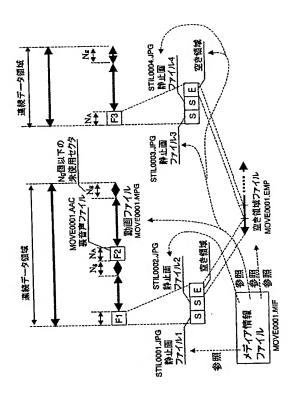


[図32]

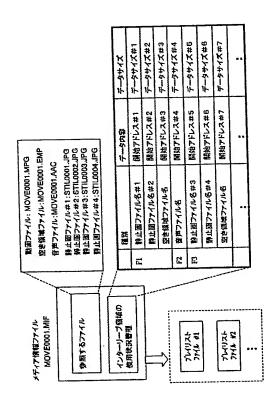




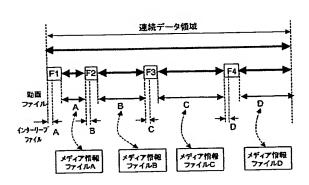
【図37】



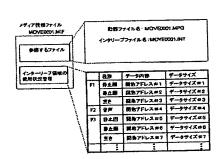
【図38】



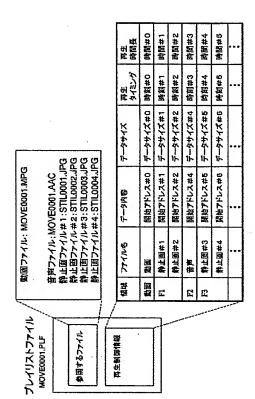
[図42]



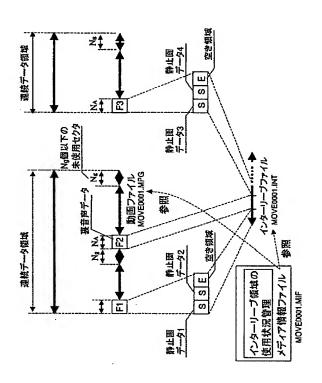
【図44】



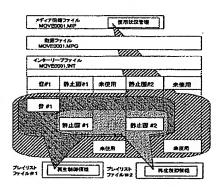
【図39】



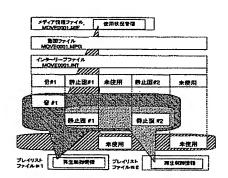
[図43]



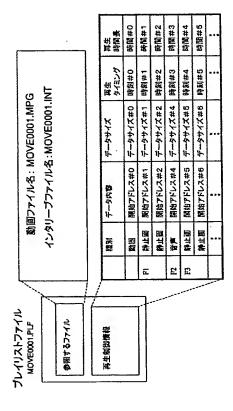
【図45】



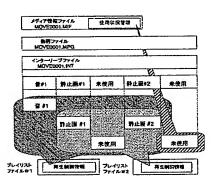
【図47】



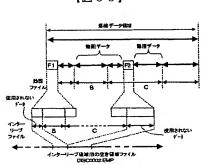
【図46】



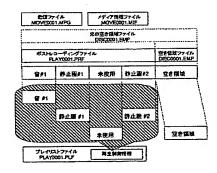
[図48]



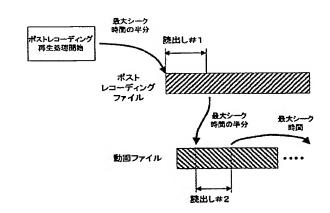
【図60】



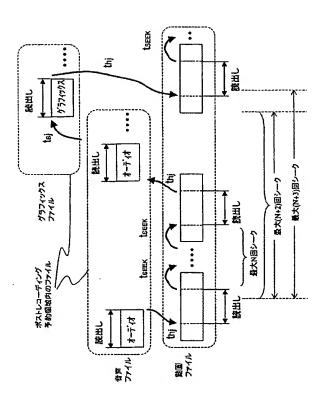
【図49】



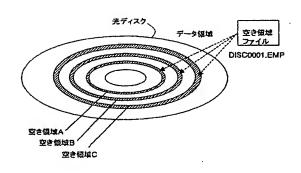
【図51】



【図52】



[図53]

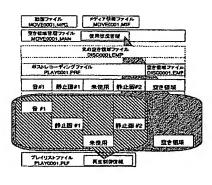


【図58】

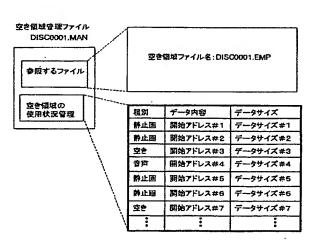
データ転送管理情報

転送時間[秒]	データサイズ [パイト]	備考
5	1. 28M	音声#1
5	1. 28M	音声#1
6	1. 28M	静止图#1
5	1. 28M	静止图#1
5	0	無し
5	0	無し ・
5	1. 28M	静止面#2
5	1. 28M	静止面#2

【図54】

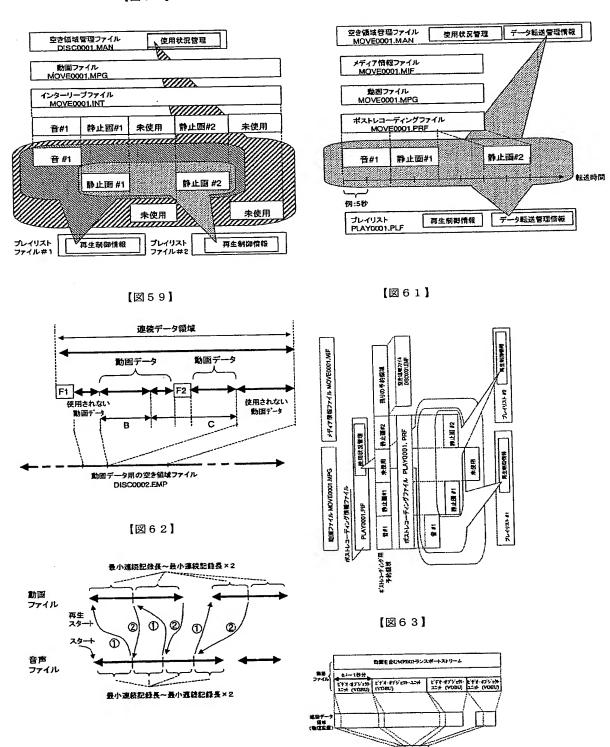


【図55】



【図56】

【図57】



(表音声を含むなな)

フロントページの続き

(51) Int. CI. ⁷ F I テーマコード (参考)

(41)

G 1 0 L 5/02 C G 1 0 L 5/02 D

(31) 優先権主張番号 特願2003-91170 (P2003-91170) (32) 優先日 平成15年3月28日 (2003. 3. 28)

(33)優先権主張国 日本国(JP)

(31)優先権主張番号 特願2003-103950 (P2003-103950) (32)優先日 平成15年4月8日 (2003. 4. 8)

(33)優先権主張国 日本国(JP)

(31) 優先権主張番号 特願2003-110103 (P2003-110103) (32) 優先日 平成15年4月15日 (2003. 4. 15)

(33)優先権主張国 日本国(JP)

(31) 優先権主張番号 特願2003-118281 (P2003-118281) (32) 優先日 平成15年4月23日 (2003. 4. 23)

(33)優先権主張国 日本国(JP)

(31)優先権主張番号 特願2003-131345 (P2003-131345) (32)優先日 平成15年5月9日 (2003. 5. 9)

(33)優先権主張国 日本国(JP)

(31) 優先権主張番号 特願2003-169071 (P2003-169071) (32) 優先日 平成15年6月13日 (2003. 6. 13)

(33)優先権主張国 日本国(JP)

(31)優先権主張番号 特願2003-279836 (P2003-279836) (32)優先日 平成15年7月25日 (2003. 7. 25)

(33) 優先権主張国 日本国(JP)

(72) 発明者 中村 正

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内

Fターム(参考) 5D044 AB05 AB07 BC06 CC06 DE03 DE12 DE24 DE38 DE49 DE92

FG21 GK08 HH05

5D045 AA01 DA00

5D110 AA17 AA27 AA29 BB01 CA06 DA11 DA12 DE01

THIS PAGE BLANK (USPTO)